

سلسلة بإشراف
د. عبد الحسن الحسيني

شارل برته

المساعد في المعلوماتية

السجلات ، مجامع المعطيات ،

بنوك المعلومات ، فورتران 77

كوبول ، PL / 1 ، بازيك ،

معلوماتية بعيدة .

ترجمة د. عبد الحسن الحسيني

المساعد في المعلوماتية

جميع الحقوق محفوظة
الطبعة الأولى
1408 هـ - 1987 م

جامعة الكويت

بيروت - الحمراء - شارع فيصل - بناية السلام
هاتف : ٢١٢٧٨ - ٨٠٢١٧٠ - ٨٠٢١٧٠ - ٨٠٢١٧٦
بيروت - الصليبية - بناية طاهر - هاتف : ٣٠١٣٠ - ٣١٣٣١
مس . ب : ٣٧١١ / ١١٧ للنفس : ٧٠٦٦٥٤٤ - ٧٠٦٦٥٤٤

هذا الكتاب ترجمة :

**AIDE - MEMOIRE
D' INFORMATIQUE**

Par

Charles Berthet

الفصل الأول

أنظمة المعلومات

1 - نظام المعلومات

1.1 مهام نظام المعلومات

1.1.1 مدخل عام .

لن يفاجأ القارئ إذا إبتعدنا في هذا الكتاب التطبيقات الخاصة بإدارة الشركات وتنظيمها . لأن المعلوماتية تستمد معناها من حقل إستعمالها ، ولأن هذا الاستعمال في غالبيته ، هو في حقل الإدارة والتنظيم .

المعلوماتية ليست علماً خاصاً بالتنظيم . فهي تمتاز كعلم باستقلاليتهما : الحاسبات . فالأنظمة المعلوماتية لم تستطع أن تحصل على هذه القوة فوق العادية إلا بسبب جهود أولئك الذين نذروا حياتهم في خدمة الدارات الإلكترونية ، بنية الوحدات المركزية ، تقنيات الذاكرة ، مناهج أنظمة التشغيل ، المصرفات ، مناهج الاستعمال التي لا تُحصى ، وبشكل عام كل ما يخص هذه الأداة .

تفرض هذه الأداة ومنذ أكثر من عشرين سنة ، تأثيراً عميقاً على طريقة معالجة المعلومات ، وبالنتيجة على بنية أنظمة المعلوماتية . وهذه تشكل سلسلة التنظيمات التي تتحكم ، وتراقب دفق المواد ، المتوجات والخدمات . هناك بعض الشركات لا تعالج عملياً سوى المعلومات : هذه هي الحالة بالنسبة للبنوك ، مثلاً ، العملات الحجرية والعملات الورقية ، هي بطبيعة معلوماتية .

يأخذ المشاركون في أي عمل إنساني أو إستراتيجي جامع قراراتهم ، إما بالنسبة إلى مراجعهم الخاصة (إطلاقيه ، ثقافية ، الخ) ، وأما بالنسبة للمعلومات التي يستلمونها . نوعية هذه الأخيرة يجب أن تكون في أفضل حالة . ولنفس الأسباب ، فإن التحكم بنظام المعلومات لإحدى الشركات يُصبح الوسيلة الأساسية للعناية بها في العمق . وبما إن الأداة المعلوماتية تؤثر أكثر فأكثر على النظام المعلوماتي ككل ، فمن المهم التعرف عليها في جميع تفاصيلها : فهي التي تُقدم للشركة أو للأشخاص الخدمات الكبرى .

1.12 مهمة الانتاج

مهمة الانتاج هي أولى المهام الكبرى لنظام المعلومات . وهي تتعلق بالتشغيل اليومي لأحد المصانع أو لإحدى التنظيمات الإدارية . نوعية المتوجات ليست هي موضع الاهتمام : فقد تكون متوجات مادية ، متوجات مُصنَّعة ، خدمات . . الخ . في جميع الحالات ، تدور المعلومات بشكل واضح (بعكس المركز) ، من المقررين نحو المُفْذِينَ ، ومن الإنسان نحو الآلات . فالتنظيم يُكْمَل مباشرة المهمة العامة التي يتشكّل لأجلها . نضع مثلاً قطارات ، نشترى متوجات بالجملة لتوزيعها بالفرق ، ننقل مسافرين وبائعين ، نؤمن على الأشخاص ضد الحوادث ، ندير حركة العملات ، الخ . لذا يُنظَّم نظام المعلومات الثانوي حسب قطاع العمل : أوامر إنتاج وتخطيط ، شراء مواد أولية ، إدارة المخازن ، حجز أماكن ومبيع تذاكر ، إدارة وتنظيم الملفات ، تنظيم الحاسبات الجارية . . . الخ .

هناك أنظمة ثانوية أخرى مشتركة بين جميع أشكال الأعمال ، مثلاً مدفوعات الموظفين في إحدى الشركات ، والمحاسبة التي تصحب التشغيل .

لهذا ، فالانتاج هو مفهوم « المحرّك » في نظام المعلومات . بدون هذه المهمة ، لا يوجد أي تنظيم . ولكن الانتاج وحده لا يكفي أبداً .

1.13 مهمة التنظيم والإدارة

مراقبة حسن سير عمل إدارة أو تنظيم معين هو في غاية الأهمية ، على الأقل زمنياً أو ثانوياً . وبسبب هذه المراقبة نستطيع إكتشاف نقاط الضعف ، وإعتماد الاحتياطات للعلاج .

في هذه الحالة ، تدور المعلومات بشكل جابذ (مندفع نحو المركز Centripete) ، على عكس السابق . فهي تصعد من مختلف أعضاء التنفيذ باتجاه المقررين . ومن ثم تتركز على جداول قيادة ، ولكنها تبقى عادة سلبية ومُطَاوِعة : بسيطة ، لكن مهمة ، وعنصر قرار .

في التنظيمات ، أو في الشركات ، نحاول تمييز نوعين كبيرين من أنظمة المعلومات في الإدارة : المعلومات عن الشركة نفسها أو على حسن تشغيلها ، والمعلومات عن المحيط .

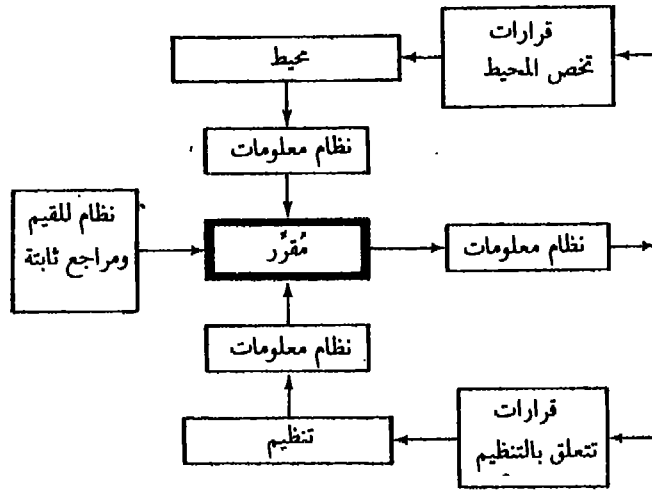
الأول هو نظير جدول القيادة ، ويحمل إستعلامات عن جميع العناصر الداخلية القادرة على إضفاء بعض الأهمية : حجم المبيعات شهر بعد شهر ، رقم العمل ، كمية المدفوعات ، حالة خزينة الشركة ، توزيع المبيعات ، الخ . المعلومات المجموعة ليست بحاجة إلى أن تكون في غاية الدقة ، ولكنها يجب أن تكون عادة ذات معنى ، جاهزة وسريعة البلوغ .

النوع الثاني هو بطبيعة أقل كمية . وهو يُعَلِّم المقررين عن حالة الشركة في محيطها . لهذا إذاً ، قد يكون مهماً معرفة القوة الشرائية للعائلات ، سعر الحديد ، سعر البترول ، وأيضاً قوانين الضبط ، الحالة الاجتماعية - السياسية المعينة ، الخ . جميع هذه المعلومات لا تدخل دائماً كأرقام ومعالجتها ليست سهلة ، فهي واسعة التأويل .

نضيف أيضاً إلى مهمة إدارة نظام المعلومات هذه ، « التوقعات » ، التي تستعمل ونظريات وتقنيات معقدة غالباً لتحديد ، مع عدم تحديد الاستعمال ، التطور المحتمل لحالة معينة . وبشكل عام فتاريخ هذه الحالة يُستعمل في هذا الاتجاه .

مُخطط الكسندر (E.R. Alexander) يُوجز هاتين المهمتين الكبيرتين لنظام المعلومات في حالة التنظيمات والإدارات (شكل 1) .

وفي حالة معينة عامة في غاية السهولة ، تظهر مهمة إدارة نظام المعلومات غير مجدية : هذه هي حالة شركة شديدة التوسع ، كما هي أيضاً حالة قائد الطائرة الوحيد في السماء . في هذا التحرك وبدون معارضة في محيط كبير ، لا نخشى أبداً أن يُكلّفنا باهظاً ثمن الأخطاء المحتملة في الإدارة أو في القيادة .



شكل 1 - موقع نظام المعلومات في تنظيم معين (مخطط الكسندر المبسط : وبشكل خاص ، مفاهيم ملاحظة المعلومات جرى إلغاؤها ، بالرغم من أهميتها الكبيرة ، وبالأخص بالنسبة لمعلوماتي إداري) .

ولكن عندما تضيق هذه الحالة ، فالإمكانيات تتقيّد وتُحصر ، ومن المناسب أن نكون مستعلمين بشكل صحيح ، أي بسرعة ، بوضوح ، وبشكل كاف : هذه هي حالة قائد الطائرة بالقرب من مطار أورلي ، كما هي حالة الشركة في حالة التنافس القاسية في محيط صعب . هاتان الحالتان تتطلبان نظام معلومات فعال ، إن في الانتاج كما في الإدارة ، أو ، إذا فضّلنا ، في التحكم أو في المراقبة . ولنظام المعلومات مهام أخرى . فبخصوص التنظيم ، هو يحمل كثيراً من الملاحظات حول نوعية عمل المشتركين وحسوماتهم الاجتماعية . وبالتحديد ، يعني ذلك أن المعلومات الغير مفيدة يجب إهمالها حسب الإمكان ، وأنه يجب عادة إقرار القابلية في السيطرة على

المعلومات المعقدة . لن نقول هنا أكثر ، وهذه الاعتبارات تخرج عن إطار هذا الكتاب .

1.2 بنية نظام المعلومات

مهما يكن التنظيم المعتمد ، شركة ، طائرة ، كائن حي ، فهو بحاجة إلى نظام معلومات لتحريكه . هذا النظام يمكن أن ينقسم إلى ثلاثة مركبات كبيرة : فهو يؤمن حركة الدوران ، والمعالجة وفي النهاية تخزين المعلومات .

كون المعلومات تدور فهو بديهي ، حتى إننا قد ننسأه عادة . يكفي أي اضطراب في حركة الدوران هذه حتى تفقد عملية قياس المعلومات أهميتها : عطل في سنترال تلفوني ، توقف البريد ، تهديم الدارات الكهربائية في طائرة خلال طيرانها ، الخ . ضرورة نقل المعلومات من نقطة من الإدارة إلى أخرى تبدأ عندما تظهر أول مرحلة من الاختلاف في هذا التنظيم ، هذا الاختلاف هو نفسه الوسطة الأمثل لتشغيل التنظيم . الذي يحاول تخصيص مجموعاته الثانوية . تنقل المعلومات إذاً من مكان ولادتها به إلى المكان الذي ستعالج فيه . هذه الأمكنة يمكن أن تكون متعددة ، وهذا لا يغير أي شيء في صيغة نظام المعلومات . المعالجة تعني غالباً التقريب ، أو المقارنة مع مخططات ملائمة ، بغرض اعتماد قراراً معيناً . وهذه هي الحالة ، الأولية ، في أدوات التحكم الإلكترونية (قيادة أوتوماتيكية مثلاً) ، كما هي أيضاً الحالة الأكثر تعقيداً في اعتماد القرار الاستراتيجي من قبل المسؤول عن الشركة .

من الواضح ، بأنه نادراً ما تستعمل المعلومات مباشرة . يجب إذاً تحويلها ، تحضيرها ، وهذا هو قسماً من المعالجة . كما ويمكن أن تقارن مع معلومات أخرى ، أو تكون متكاملة أو مركزة ، كما يمكن أن تكون ، على العكس ، متفاضلة ، الخ . وفي أفضل الأحيان ، يمكن ألا تحتل سوى تنسيق بسيط في الشكل في مستوى مركز المعالجة ، كي تصبح موجهة داخلياً . هذا التنسيق في الشكل هو عادة ما يكون أيضاً تغييراً في الناقل : من البيوكيمياء إلى الكهرباء ، من الكهرباء إلى السمع ، من الضوء إلى الكهرباء ، من الكهرباء إلى الرسوم ، الخ .

وفي النهاية ، يمكن أن تُحفظ هذه المعلومات لاستعمالات داخلية مُحَدَّدة : يحتوي كل نظام معلومات على وسائط للتخزين . هناك أيضاً ، نجد جميع أشكال النواقل الفيزيائية الممكنة ، من جزئيات الحامض *désoxyribo nucleique* إلى الخلايا الصبغية (Chromosomes) إلى الحفول الكهرومغناطيسية الدائرية ، مروراً بالورثي ، الموجود في كل مكان في التنظيمات البشرية والصعب التبدل بالرغم من كل سيئاته . أما بالنسبة لمئة الحزن فهي مُتَغَيِّرة من صفر وحتى ما لا نهاية ، ولا يبدو محدوداً إلا بسعات الحزن الفيزيائية ، حيث يجب إخلاء المكان اللازم من وقت إلى آخر . فلنشير في النهاية إلى إمكانية قياس المعلومات ، ولكن فقط في بعض الحالات المحددة والدقيقة ، كما في نظرية الإتصالات البعيدة مثلاً . وفي أغلب الحالات الأخرى ، يجب أن نتكلم عن التطور الكمي لقيمة معلومة معينة .

2 - المعالجة الآلية لنظام معلومات

2.1 - المهام

2.11 في الانتاج

إذا كان للمعلوماتية في أيامنا هذه من أهمية ، فهذا يعود لكونها الأدوات الأقوى في معالجة المعلومات التي لا يستطيع الانسان إستيعابها . فهي تأخذ مداها الكامل كأداة مثل في أنظمة المعلومات ، وبالتأكيد في التنظيمات . وبسبب كونها أداة للحساب صاعلة بالنسبة لكل ما كان موجوداً من قبل ، فلا يجب أن ننسى الصفة الشمولية ، وغير القابلة للتبديل في هذا النوع من التطبيقات . وليس أماننا ، وكي نتأكد ، إلا أن تأخذ حالة السوق العالمية للحاسبات وتطبيقاتها المعلوماتية . حيث تستوعب إدارة التنظيمات من 70% إلى 80% . وحالياً بدأت المعلوماتية غير الرقمية تعرف تطوراً كبيراً .

هذا يعني ، في الانتاج ، وفي المعنى الذي حللنا به هذه المهمة ، إن المعلوماتية قد عرفت ظهورها في أنظمة المعلومات في الإدارات . وفي البداية كان ذلك يتعلّق بتطابق الميكانيكيات الكلاسيكية مع الحاسبات . وبشكل مؤكد ، لم تعرف التطبيقات أية صفة من صفات التعقيد ، لذا أدى إدخال الحاسبات إلى خلل في توازن أنظمة المعلومات التي كنا نرغب في أتمتها . وحتى سنة 1965 لم يكن قد بدأ السيطرة وإستيعاب الإجراءات التقنية والتنظيمية في المعالجة الآلية . وفي هذه الساعة لم تعد هذه الأمور تفرض أية مشاكل جديدة .

يجب التذكير أنه في هذه المدة ، ومنذ 60-1955 ، كان العلماء يستعملون وبشكل واسع وبدون أية صعوبة تذكر الحاسبات الأكثر قوة في زمانهم في الحساب . ولكن يجب أن نعرف أيضاً إن الاستعمال المدعو علمياً للحاسبات هو أكثر بساطة من إدخال الحاسب في نظام معلومات خاص بشركة معينة .

في الإنتاج ، نكون في حقل المعطيات المحدّدة : ورقة الدفع يجب أن تكون دقيقة بحدود الستمتر تقريباً ، كذلك بالنسبة للفاتورة . معلوماتية الانتاج هي تلك الخاصة بالحلقات المتسلسلة ، سجلات كلاسيكية ، ولكن غالباً متسلسلة ، هي أيضاً الأعمال التطبيقية ، التي يُناسب كل منها مجموعة ثانوية من نظام المعلومات : إدارة المخزون ، محاسبة عامة ، إستيفاد يومي لسجلات الزبائن ، المدفوعات ، الخ . ولكن يُمكن أن تكون أكثر تطوراً ، بحيث تقوم بإدخال تقنيات بلوغ مباشر : حجز أماكن في شركة طيران ، إدارة وتنظيم الملفات في - شركة للتأمين .

هي أيضاً معلوماتية اللّغة كويول (COBOL) ، المنشأة لهذا النوع من الأعمال التطبيقية في سنة 1959 ، والمستعملة دائماً بالرغم من التطور الكبير الحاصل في مادة ولغات البرمجة خلال هذا القرن . معلوماتية الانتاج قادرة على نشر وإرسال إلى عدة كيلومترات ، نشرات ، أو مشات الكيلوغرامات من الفواتير ، إدارة وتنظيم ، وفي غابة الدقة ، عشرات الملايين من الملفات في

الوقت الفعلي ، وهذا كله يتم بدون أي تدخل من جانب الانسان . ومن الممكن أن نعرف ويلحظة واحدة ، حالة أحد الحسابات المرتبة مع ملايين الحسابات الأخرى ، حجز مكان على طائرة باريس - نيويورك عن طريق طوكيو ، وهذا يتم في اللحظة نفسها التي نأخذ فيها قراراً بذلك ، الخ .

ولكن كل ما هو نوعي في الانتاج يصبح عكس ذلك عندما تترك المشاكل الخاصة بالإدارة مع نفس الأداة .

2.12 - في الإدارة

الإدارة هي حقل المعطيات الجاهزة بسرعة ، الواضحة وذات المعنى المُحدّد . هي عالم الأعداد الثوية (% بالمئة) أكثر منه عالم الأعداد الدقيقة بخمسة عشر رقماً . لسنا بحاجة إلى معرفة ثمن عملية معينة بالقروش تقريباً ، ولكن بعد ثلاثة أشهر من التأخير : نتمنى تقريباً جيداً ، إذا كان ممكناً خلال النهار . نتنظر أيضاً من النظام الذي يُقدّم المعلومات بشكل مُحدّد وإن يكون تخضيرها وتقديمها بشكل تصبح معه قابلة للادراك والفهم من قبل الموجهة إليه .

أنظمة المعلومات المؤتمتة الكلاسيكية ، المُتكيفة مع مهمة الانتاج ، تُجيب عادة بشكل سيء على حاجات الإدارة : الإحصائيات القابلة للإنشاء وللتقديم بناءً على طلب المُقررين ، تأخذ غالباً شكل الحالات الكلاسيكية العادية للمعلوماتية : « لوائح » بحجم كبير من الأرقام ، عادة ما تكون فائضة ، والرسوم المُحاكاة على الطابعة ، أي الصعبة القراءة ، عندما لا يتعلّق ذلك فقط ، وفي أغلب الحالات ، بتفريغ لأحد سجلات المعطيات .

أدوات المعلوماتية المستعملة في إدارة أنظمة المعلوماتية هي أكثر تعقيداً وصعوبة للوضع في العمل ، من تلك المُخصّصة في الانتاج . لأنها يجب أن تجاوب على طلب شامل ، تركيبى ومفتوح : لا نعرف أبداً ، بشكل عام ، أي من المعلومات يجب أن تصعد إلى مستوى المُقررين . على قدر ما تكون مهمة الانتاج محدّدة ، تكون مهمة الإدارة بسيطة . معلوماتية الإدارة هي تلك الخاصة بينوك المعطيات ، الوقت المُجزأ ، الأدوات الطرفية بمهام مزدوجة تصورية وأبجعددية ، الشبكات الدولية في المعلوماتية البعيدة .

وغالباً ما نصل إلى إنشاء معلوماتية إدارة من خلال معلوماتية إنتاج جيّدة ، ويثمن معقول نسبياً . الأصعب من ذلك هو في الاعتياد على بعض التطبيقات الجديدة ، في كل ما يتعلّق برأس مال المعلومات في التنظيم .

الخبرة تؤكد أنه بعد الإنطلاق ، يصبح هذا التطور غير مرئج : الطلب يبقى أعلى من

العرض .

2.2 - البنى والتركيبات

لقد رأينا أن المركبات الكبرى الثلاث لنظام معلومات ، كانت دوران هذه

المعلومات ، ومعالجتها وتخزينها .

ولقد أدت أنظمة المعلومات الأولى الداخلة في أنظمة معلومات التنظيمات الى تسريع كبير في تشغيل الأخيرتين ، المعالجة والحزن ، وأهملت الأولى . وذلك يعود لأن تكنولوجيا المعلوماتية البعيدة لم تكن قد تقدمت كثيراً ، بالنسبة لتكنولوجيا الوحدات المركزية ووسائل الحزن ، من أشرطة مغناطيسية وإسطوانات . النتيجة المباشرة كانت كثافة جدية بالذكر في دوائر المعلوماتية : أي محترف في المعلوماتية لا يتذكر أكوام المطبوعات «lioting» المكدسة في المكاتب وغير المستعملة ! ولكن الأشياء تحسنت بعد ذلك ، وهذا ما كُلف باهظاً ، ولم يكن سهلاً إيضاحه . والآن ، خرجت هذه المشاكل من تاريخ المعلوماتية ، ولكن ليس من كل مكان تقريباً . تقنيات الوقت الفعلي والمعلوماتية البعيدة ساعدت كثيراً : في سدّ هذه الحاجات وإلغاء هذه الحالات .

2.2.1 - الدوران

تتم معالجة دوران المعلومات ألياً بسبب تقنيات شبكة المعلوماتية البعيدة : وسيكون موضع بحث واسع في هذا الكتاب . ولقد أصبح للشركات شبكتها الخاصة ، مع خطوط مستأجرة بشكل دائم . ومن الممكن أن نحصل على بلوغ الى السجلات من بعيد وبواسطة أدوات طرفية أو معابر . هذه الأخيرة يُمكن أن تكون موصولة بواسطة شبكة تلفونية عامة . ويعتمد التنظيم يومياً على مجموعة واحدة من السجلات ، تُستخدم كمرجع لجميع الناس في الإدارة . وغالباً تنفادى الإزدواجية في نسخ السجلات التي تؤدي دائماً إلى واقع مبهم .

من الممكن أيضاً نقل المعطيات من النوع الرقمي على الخطوط التلغرافية ، التلفونية ، الحزم الهرتزية المباشرة أو من خلال الأقمار الاصطناعية ، الخ : أما الأجهزة المناسبة للعمل في مستوى الحاسبات ، أو أيضاً تلك الخاصة بالمستعملين ، فهي جاهزة بالكامل : موديم (مضمّم - كاشف) ، أدوات طرفية ، مُرَكِّزات ، إضافة الى المناهج المناسبة .

وبما نلاحظه غالباً أنه منذ عدة سنوات فإن أغلب مصممي الحاسبات كانوا مهتمين عن قرب بالتنظيمات الدولية في الإتصالات البعيدة . البعض الآخر كان يهتم بأهمية مفهوم الدوران في أنظمة المعلومات .

2.2.2 - المعالجة

المعالجة هي حقل الوحدات المركزية العامة أو الخاصة . وتاريخياً من هنا بدأ وجود علم المعلوماتية . فأولى الحاسبات كانت عبارة عن مكينات للحساب . أما تقنيات البلوغ إلى السجلات الأكثر تعقيداً فقد وصلت متأخرة .

وفي هذا الحقل ظهر التطور سريعاً . فلا يوجد أي شيء مشترك بين الوحدات المركزية الحالية مع تلك الوحدات التي كانت موجودة في سنة 1960 . والآن يُصنع بثمن ألف مرة أقل ، وحدات مركزية صغيرة ، بحجم قطعة السكر ، معادلة بالكامل لتلك التي كانت موجودة منذ 15

سنة كحاسب علمي بحجم وسطي وفعّال نسبياً . ولا تزال بعيدين حتى الآن عن إمكانية إختزال حجم الوحدات المحيطية بنفس النسبة .

من المحتمل أن يكون باكراً إجراء قياس حقيقي لما حملته التكنولوجيا إلى أنظمة المعلومات . هناك شيء واضح حتى الآن هو : لم يكن ، فقط في حالة خطأ في الفهم ، لمستوى المعالجة أي تداخل أو تأثير في مستوى مجموعة المعلوماتية في أي وقت من الأوقات . فأغلب الوحدات المركزية المستعملة في إدارة التنظيمات هي بقوة فائضة وغير مستعملة بقدرتها الكاملة في عملية الحساب . يجب أن نلاحظ أيضاً إن مناهج الاستعمال ، وبالتحديد لغات البرمجة ، قد تطورت كثيراً بالنسبة للوحدات المركزية نفسها . فنحن نبرمج كثيراً بلغة كويول وبعد أكثر من عشرين سنة على ظهور هذه اللغة ، ويجب أن نعترف بصراحة بأن هذه اللغة هي كافية في أغلب الحالات . وباستطاعتنا أن نقوم بنفس الملاحظات في كل ما يتعلّق بلغة البرمجة العلمية FORTRAN ، التي تبلغ من العمر حتى الآن حوالي 27 سنة .

2.23 - الحزن

مشكلة الحزن هي معروفة من قبل جميع محترفي المعلوماتية الإدارية . وطويلاً لم يكن يُفكّر هؤلاء إلا بالأشرطة المغناطيسية ، أي بالسجلات المتسلسلة . أما سجلات الأسطوانات الحالية فلم تكن سوى تطابق لها .

ظهور الأسطوانات ، المتأخر نسبياً ، ضاعف كثيراً من إمكانيات المكنة . وباستطاعتنا الآن ، أن نصل ويسرعة الى سعة تخزين تعادل مليارات السمات نبلغها مباشرة بواسطة الوحدة المركزية ، دون أن يتم تركيب أو إعادة تركيب لنواقل جديدة . مدة بلوغ المعلومات في جميع هذه النواقل هي أقل بكثير ويحدود عدة مللتواني .

وتسمح التقنيات الحالية والموجودة في الأسواق الآن ، وبمساعدة وحدات ودارات بمفاهيم جديدة ، على تخزين حتى 500 مليار من السمات على ناقل واحد .

وإمكان الحاسبات الكبيرة أن تُدير مجموعات كبيرة من المعطيات بسهولة : وهي متكيفة مع الحساب ومع مسائل المعلوماتية البعيدة ، ولكننا ما تزال نخشى صعوبات كثيرة ومهمة عندما نعالج سجلات كبيرة جداً . ولكن في هذه الحالات ، وكما بالنسبة لبنوك المعطيات ، فإن المجموعات المعلوماتية الكبيرة هي غير قابلة للتبديل ، مع إن الحظ يحالف حالياً الحاسبات الصغيرة .

مراجع :

كتب أساسية

Ouvrages de base :

J. ARSAC, *La science informatique*. Dunod (Paris, 1970).

R. MOREAU, *Ainsi naquit l'informatique*. Dunod (Paris, 1982).

P. TABATONI et P. JARNIOU, *Les systèmes de gestion, politiques et structures*, Presses Universitaires de France (Paris, 1975).

On pourra aussi consulter :

Ch. BERTHET et W. MERCOUROFF, *La gestion informatique*, Presses Universitaires de France, coll. Que Sais-je (Paris, nouvelle éd. 1982).

F. GALLOUEDEC-GENUYS et P. LEMOINE (sous la direction de), *Les enjeux culturels de l'informatisation* (en particulier le chapitre « sur l'analyse des systèmes » par M. P. SCHUTZENBERGER), Coll. informatisation et société, La Documentation Française (Paris, 1980).

J.-L. LE MOIGNE, *Les systèmes d'information dans les organisations*, Presses Universitaires de France (Paris, 1973).

On pourra enfin se reporter utilement à :

L. GALLET, *L'anglais pour informaticien*, Cedic-Nathan (Paris, nouvelle éd. 1983).

الفصل الثاني

تمثيل المعلومات

1 - أنظمة الترقيم

1.1 - الترقيم الثنائي

كما يعرف جميع الناس الآن ، فالتمثيل الأفضل للمعلومات في الحاسبات ، يستعمل النظام الثنائي : لا يوجد عندنا سوى إشارتين (رقمين) ، هما 0 و 1 .

الكلمة (Word) هي مجموعة من الأرقام الثنائية بطول معين ، يُجلده المصمّم . تنقسم الكلمة إلى عدد من السمات . إذا كان n هو طول الكلمة (أي عدد الأرقام الثنائية التي تُؤلف الكلمة) ، فيمكن لهذه الكلمة أن تحتوي على عدد هو 2^n من التشكيلات المختلفة ، نفس الشيء بالنسبة للسمة : إذا كانت c هي طولها ، فيمكن للحاسب أن يستعمل مجموعة من 2^c من السمات المختلفة .

الجدول 1 يعطي مميزات بعض الحاسبات الأكثر استعمالاً . لناخذ عدداً ثنائياً بطول n : (هنا $n = 9$) .

0 0 1 1 1 0 1 1 0

لنعرف قيمتها في التمثيل العشري ، نتبع الطريقة التالية . نضرب كل رقم ثنائي بـ 2^x ، x هي مرتبة الرقم الثنائي المُعتبر ، بالبدء من اليمين وبالاتجاه نحو اليسار، مع العدّ بدءاً من الصفر .

العدد : 0 0 1 1 1 0 1 1 0

مضروب بـ : 2^8 2^7 2^6 2^5 2^4 2^3 2^2 2^1 2^0

يعطي : $0 + 0 + 2^6 + 2^5 + 2^4 + 0 + 2^2 + 2^1 + 0 = 118$.

الجدول 1 - مميزات الكلمات والسماط .

أمثلة :

المكنة	طول الكلمات	طول السماط	عدد السماط كلمة
IBM 370 et 303 X	32 bits	8 bits	4
H.-B. 6000 et DPS 8	36 bits	6 et 9 bits	6 et 4
UNIVAC 1108/10	36 bits	6 bits	6
CDC CYBER 70	60 bits	6 bits	10
CII MITRA 15	16 bits	8 bits	2
DIGITAL PDP 11	16 bits	8 bits	2
DIGITAL VAX	32 bits	8 bits	4
DIGITAL PDP 10	36 bits	7 bits	5
BURROUGHS 7800	48 bits	8 bits	6 (*)
Micro-ordinateurs	8 bits ou 16 bits	8 bits 8 bits	1 2

الملحق C يسمح بحساب القيمة الكبرى لكلمة ، آخذين طولها بالحسبان : لكلمة بطول n ، القيمة القصوى الإيجابية الممكن أن تحتويها هي $2^n - 1$.

مثلاً ، كلمة من 15 بته ، وعندما تكون جميع بتاتها بقيمة 1 ، فهي تمثل الكمية 32767 (أي $2^{15} - 1$) . وكما سنرى لاحقاً ، فمن الأنسب أن نأخذ في الحسبان وجود الإشارة في كل مرة : وفي الحقيقة لا نحصل على هذه الإشارة إلا من خلال كلمات بطول 16 بته ، البته الأولى هي بته الإشارة .

1.2 - الأنظمة الأخرى

نظام الترقيم بقاعدة a يحتوي على a إشارة (أو عدد يعادل a من الأرقام) مُحددة : هكذا فهي 2 للنظام الثنائي (0 أو 1) . $a = 8$ للنظام الثماني (0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7) ، 10 للنظام العشري (العشرة ارقام ، من 0 إلى 9) ، 16 للنظام السادس عشري (0 إلى A, B, C, D, E, F) ، الخ . (9)

بتعداد الأرقام من 0 إلى $n - 1$ ، من اليمين نحو اليسار ، وفي كلمة مؤلفة من n رقم في نظام بقاعدة a ، ونُسَمِّي الرقم ذو المستوى i ($i = 0, 1, \dots, n - 1$) ، فقيمة كل عدد نحصل عليها من النتيجة التالية :

$$N = c_0 a^0 + c_1 a^1 + \dots + c_i a^i + \dots + c_{n-1} a^{n-1} .$$

(*) أو أيضاً 8 سماط من 6 بتات .

2 - المُتَمِّم إلى 2 .

أغلب الحاسبات يستعمل النظام المدعو « مُتَمِّم إلى 2 » ، الذي يقوم على تمثيل الأعداد الثنائية الأيجابية و« عكس » ، بطريقة ما ، السلبية منها .

يحتوي هذا النظام على عدة إيجابيات :

- الصفر ، لا يُمَثَّل إلا بطريقة واحدة ، إيجابية .
- النظام هو متكيّف مع مرادفات الدليل الجبرية .
- يسمح بجمع مع قسم من الكلمة ، بدون أن يكون ضرورياً أخذ بته الإشارة بالحسبان .
- يسمح بالجمع والطرح مقاس 2ⁿ ، منذ أن تُعتبر الأعداد دائماً غير مؤشّرة .

القواعد :

العدد الإيجابي هو عبارة عن سلسلة من الأرقام الثنائية ، حيث الرقم الأول هو دائماً 0 .
فالتمثيل هو ثنائي صافي .

أمثلة :

الذي يعادل 5	0000	0101
الذي يعادل 44	0010	1100
الذي يعادل 1	0000	0001
الذي يعادل 0 ايجابي	0000	0000

العدد السليبي هو عبارة عن سلسلة من الأرقام الثنائية ، حيث الرقم الأول هو دائماً 1 .
ولكي نحصل على القيمة ، يجب :

- 1- عكس جميع البتات .
- 2- إضافة 1 .
- 3- تغيير الإشارة ، أي المرور من + إلى -

أمثلة :

الذي يعادل 1 -	1111	1111
الذي يعادل 128 -	1000	0000
الذي يعادل 4 - الخ	1111	1100

النظام مُتَمِّم إلى 2 هو مُبْهَم من قِبل المبرمج . ولكن يجب أن نتذكّر وجوده عندما ندرس «Listings» (مطبعة) تفرغ الذاكرة .

3 - المعطيات الرقمية

3.1 - المعطيات الرقمية الثنائية الخالصة

3.1.1 مكنة IBM سلسلة 303 والمكنات بالبايتات

التمثيل يتم على 16 أو 32 بته ، في مُتَمِّم إلى 2 . البته الأولى هي بته الإشارة : 0 إذا كان العدد هو إيجابياً ، 1 في الحالة المعاكسة .

التوسيع :

16 بته : من 32767 + إلى 32768 -

32 بته : من 2147483647 + إلى 2147483648 - .

3.1.2 - هونيول بول سلسلة 6000 و DPS 8

التمثيل يتم كل 18 ، 36 أو 72 بته ، وفي النظام « مُتَمِّم إلى 2 » .

التوسيع :

18 بته : من 131071 + إلى 131072 -

36 بته : من $1 - 2^{35}$ - إلى $(\# 3,4360.10^{10})$ -

72 بته : من $1 - 2^{71}$ + إلى $(\# 2,3612.10^{21}) - 2^{71}$ -

3.1.3 - يونيفاك سلسلة 1110-1108

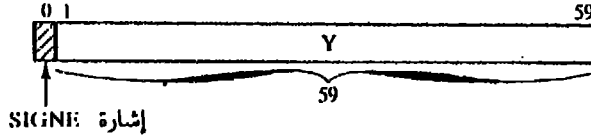
التمثيل هو شبيه بالتمثيل المُستعمل في هونيول بول والمحدد أعلاه .

3.1.4 - شركة Control Data سلسلة Cyber 70

يتم التمثيل في 60 بته ، وفي مُتَمِّم إلى 2 (أنظر الصورة لاحقاً) .

التوسيع :

60 بته : من $1 - 2^{59}$ إلى $2^{59} -$ (2^{59} تعادل تقريباً $6,764.10^{17}$)



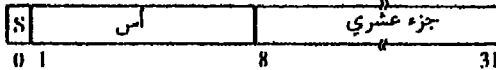
3.2 - التمثيل بفاصلة مُتحرّكة

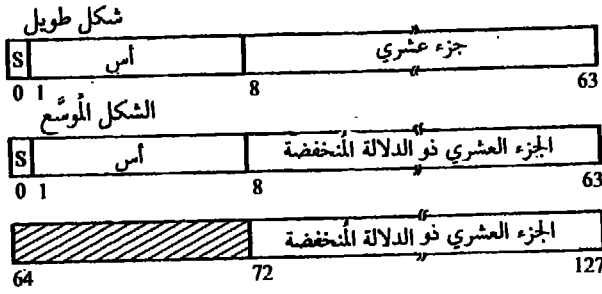
3.2.1 IBM سلسلة X 303 والمكنات بالبايتة

يُمثّل العدد بالشكل القصير (32 بته) ، الطويل (64 بته) ، أو الموسّع (128

بته) .

شكل قصير

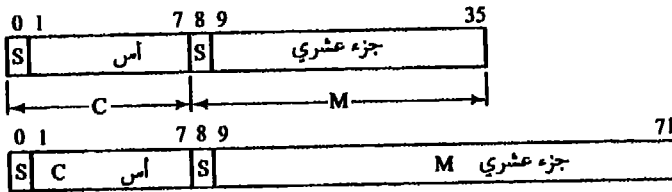




البتة الأولى تُمثِّل إشارة الجزء العشري (mantisse) : 0 للإيجابي ، 1 للسلبية .
تُمثِّل السبعة بتات التالية الأس (exposant) ، حيث يجب إضافة القيمة ، وقيمة
مؤشرة (بإشارة) ، إلى 64 كي نستطيع تمثيلها بقوة (أس) من 16 .
التوسيع :

شكل قصير: من 16^{-65} إلى $16^{63} (1 - 16^{-6})$
شكل طويل : من 16^{-65} إلى $16^{63} (1 - 16^{-14})$
شكل موسَّع : من 16^{-65} إلى $16^{63} (1 - 16^{-28})$
(16^{-65} تعادل $5,4 \cdot 10^{-79}$ ، و 16^{63} تعادل $7,2 \cdot 10^{75}$) .

3.22 - هونبول بول سلسلة 6000 و DPS 8
يوجد شكل قصير (36 بتة) وشكل طويل (72 بتة) .

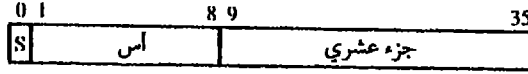


الثمانية بتات الأولى هي الأس ، في المُتَمِّم إلى 2 ، والبتات الأخرى هي الجزء
العشري ، وأيضاً المُتَمِّم إلى 2 .

الجدول التالي يعطي التوسيعات

الإشارة	دقة بسيطة	دقة مزدوجة
معايرة	إيجابي $2^{-129} \leq N \leq (1 - 2^{-27}) 2^{127}$	$2^{-129} \leq N \leq (1 - 2^{-63}) 2^{127}$
	سليبي $-(1 + 2^{-26}) 2^{-129} \geq N \geq -2^{127}$	$-(1 + 2^{-62}) 2^{-129} \geq N \geq -2^{127}$
بدون معايرة	إيجابي $2^{-155} \leq N \leq (1 - 2^{-27}) 2^{127}$	$2^{-191} \leq N \leq (1 - 2^{-63}) 2^{127}$
	سليبي $-2^{-155} \geq N \geq -2^{127}$	$-2^{-191} \geq N \geq -2^{127}$

3.23 - يونيفاك سلسلة 110-1108



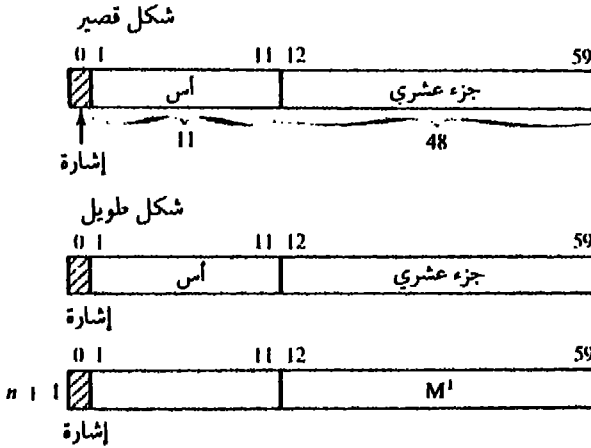
توسيع :

شكل قصير من 10^{-38} إلى 10^{-308}

شكل طويل من 10^{38} إلى 10^{308}

3.24 - مكتبة Control Data سلسلة Cyber 70

يوجد أيضاً شكلين : قصير من 60 بته ، وطويل من 120 بته .



توسيع :

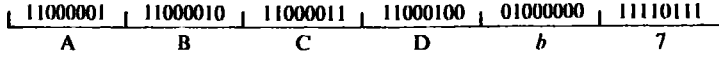
شكل قصير : من 10^{-293} إلى 10^{+322} (15 رقماً بدلالة)

شكل طويل : من 10^{-293} إلى 10^{+322} (29 رقماً بدلالة) .

3.3 - العشري الموسَّع

3.31 - IBM سلسلة 303 X والمكنات بالبايتات

تُمثَّل الرقم EBCDIC بواسطة بايئة



3.32 - هونيول بول سلسلة 6000 و DPS 8

تُمثَّل الرقم BCD بواسطة 6 بتات أو ASCII بواسطة 9 بتات . هناك إذاً وحسب الحالات ، 6 سمات في الكلمة أو 4 سمات في الكلمة .

3.33 - Controile data سلسلة Cyber 70

يتم التمثيل في 6 بتات . هناك إذاً 10 أرقام في الكلمة . (أنظر جدول التكويد ، الملحق B2) .

ملاحظة : في جميع الحالات ، يبقى التمثيل العشري الموسَّع عملي جداً في الإدارة ، وفي الحالة التي يكون فيها تفريغ الذاكرة أو السجلات مقروءاً مباشرة . ولكنه لا يقتصد في سعة الذاكرة . والطريقة الأكثر كثافة في تمثيل المعطيات الرقمية تبقى الثنائي الصافي .

3.4 - العشري المكثف

3.41 - IBM سلسلة 303 X والمكنات ببايئة

تقوم بتمثيل كل رقمين في بايئة . وتُمثَّل النصف بايئة الأخيرة الإشارة (الحرف «C» (سادس عشري) يُمثَّل الإشارة + ، والحرف «D» (سادس عشري) يُمثَّل الإشارة -) .



3.42 - هونيول بول سلسلة 6000

يُمثَّل كل رقم في أربعة بتات في التكويد BCD . معنا إذاً 9 أرقام في الكلمة . والاتفاقات على الإشارة هي «D» (سادس عشري) للإشارة السلبية ، ومن «A» (سادس عشري) إلى «F» (سادس عشري) ما عدا «D» (سادس عشري) للإشارة الإيجابية .

4 - معطيات من نوع سلاسل السمات

4.1 - IBM سلسلة 303 X ، ومكنات بالبايتات

في التكويد EBCDIC (وفي بعض الأحيان في ASCII) ، يتم تمثيل كل سمة في

بايتة . أنظر الملحق A للائحة الأكواد .

4.2 - هونيول بول سلسلة 6000 و DPS 8

التمثيل يتم بواسطة الكود BCD وفي 6 بتات أو في الكود ASCII في 9 بتات . معنا إذا وحسب الحالة 6 سمات في الكلمة ، أو 4 سمات في الكلمة . إنشر إذا أن الإتجاه هو في تعميم التكويد ASCII (سلسلة 66) .

4.3 - Control Data سلسلة Cyber

يتم التمثيل في 6 بتات . معنا إذا 10 سمات في الكلمة (أنظر جدول التكويد ، ملحق B2) .

0	5	6	1112	1718	2324	2930	3536	4142	4748	5354	59
a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	a_7	a_8	a_9	a_{10}		
6						6			6		

5 - تدقيق في صلاحية المناهج

منذ مدة طويلة وما يزال المعلوماتيون منشغلين بالتدقيق في صحة مناهجهم ، كما في الإدارة كذلك في الحساب الرقمي . هناك طرق عديدة موضوعة ، تهدف جميعها إلى تخفيض نسبة الأخطاء في البرامج .

إضافة لذلك ، فالبرنامج (وفي المعنى الخوارزمي) لا يقدم دائماً نتائج صحيحة : هكذا ، فعند وضعه في العمل في الحاسب ، يُنفذ بواسطة دارات جبرية حيث المرافف هي بطول مُحَدَّد ، وقد تقع بها أخطاء نتيجة التدوير (التكبير arrondir) . والجبر الآلي ليس سوى تقريب للجبر الدقيق .

يتعلق ذلك دائماً بالحساب الجاري على الدارات الجبرية بفاصلة متحركة ، والتي تكون فيها أي نتيجة مقدمة بواسطة الحاسب مربوطة بأغلاط . وقد يحدث أن هذا الخطأ هو كبير جداً بحيث تصبح النتيجة النهائية بدون معنى .

مثلاً (في الفورتران) (*) :

REAL X, Y, ZA, ZB

X = 1.0 E +09

Y = 1.0 E -07

ZA = (X + Y - X) / Y

ZB = (X - X + Y) / Y

(*) نفترض هنا استعمال مكتبة حيث الجبر بفاصلة متحركة يعطي 15 رقماً بدلالة .

من الواجب عادة إيجاد $ZB = 1$ و $ZA = 1$. أو أن نجد $ZA = 0$ (غلط) و $ZB = 1$ (صحيح) . هكذا ، وفي حساب ZA ، العملية الأولى $(X + Y)$ تعطي دائماً كتيجا X ، مع بتر في الأرقام لجهة اليمين .

ولقد جرت صياغة عدة طرق لتحليل مشاكل التدوير والتكبير وإنتشارها في الحسابات . من أهم الطرق الأساسية هي طريقة ويلكنسون (Wilkinson) ، ومور (Moore) و(كيليش (Kulish) ، وبالأخص طريقة Vignes et la porte .

تدعى هذه الطريقة الأخيرة ، طريقة التبديل - التشويش ، التي أستعملت في البداية في مسائل الجبر الخطي وبعد ذلك عُممت بواسطة مخترعيها على جميع خوارزميات الحساب الرقمي . وهذه الطريقة تسمح :

- بتقييم أوتوماتيكي لانتشار وتوسع أخطاء التكبير الناتجة عن الجبر بفاصلة متحركة في المكنة ، وتقدير الدقة في النتائج الحاصلة في أي خوارزم محدد ودقيق .
- قطع العمليات التكرارية عندما يجري بلوغ أي حل وتقدير الدقة في هذا الحل .
- تقييم الخطأ في الحساب في الطرق التقريبية وتقدير الخطوة الأفضل في التقطيع .

من الممكن إذاً أن نتق بالحاسبات عند إجراء الحساب العلمي ، ولكن بشرط أن يتم التدقيق بصلاحية النتائج المقدّمة بواسطة المكنة . وهذه النتائج ستكون أكثر ملائمة طالما أن التطوير في التكنولوجيا سيعرض لنا في السوق حساسيات أكثر قوة ، تسمح لنا بكتابة وصناعة مناهج أكثر تعقيداً .

مراجع

مراجع أساسية

الوثائق التي تشرح بنية « العتاد » في الأنظمة المستعملة ، والمفروض إستشارتها في جميع الحالات .

ومن الممكن أيضاً مراجعة الكتب التالية :

G. G. BOULAYE, *La microprogrammation*, Dunod (1971).

G. BAZERQUE et C. TRULLEN, *Informatique générale*, Dunod (1971).

W. MERCOUROFF, *les ordinateurs, structure et fonctionnement des systèmes informatiques*, Cedic-Nathan (1980).

CROCUS (Nom collectif), *Systèmes d'exploitation des ordinateurs*, Dunod (1975).

Sur le contrôle de validité des logiciels numériques :

J. H. WILKINSON, *Rounding errors in algebraic processes*, Prentice Hall, 1963.

- J VIGNES, M. LA PORTE, *Error analysis in computing*, Proc. IFIP Congress Stockholm 74, North Holland 1974.
- J. VIGNES, *New methods for evaluating the validity of the results of mathematical computations*, Math. Comp. Simul., XX, 4, pp. 227-249, 1978.
- J. VIGNES, *Une méthode pratique efficace pour évaluer la précision des résultats des algorithmes numériques*, Colloque AFCET de mars 1982 : Les mathématiques de l'informatique. (Conférence invitée.)
- M. LA PORTE, J. VIGNES, *Algorithmes numériques, analyse et mise en œuvre*, Tome 1 : arithmétique des ordinateurs et systèmes linéaires, Technip (Paris, 1974).
- J VIGNES, R. ALT, M. PICHAT, *Algorithmes numériques, analyse et mise en œuvre*, Tome 2 : équations et systèmes non linéaires, Technip (Paris, 1980).

الفصل الثالث

السجلات

1 - السجلات الفيزيائية والسجلات المنطقية

السجل هو عبارة عن مجموعة من المعطيات في المعلوماتية ، تُسجّل هذه المجموعة بطريقة أو بأخرى على ناقل فيزيائي ، بشكل تصبح معه غير مُتغيّرة وجاهزة للاستعمال الداخلي ، إذا أوقفنا الحاسب . مفهوم السجل هو غير أليف إلا في المعلوماتية الإدارية ، ولكن يجب أن لا يضيع عن نظرنا بأنه لا يوجد سوى سجلات من المعطيات ، (في المعنى الطبيعي للمصطلح) ، ولكن يوجد أيضاً سجلات برامج ، أو أكثر عمومية ، سجلات من المناهج . من المناسب دائماً أن نسمي سجلات فيزيائية مجموعة المعطيات المُسجّلة على ناقل (رزمة من البطاقات ، شريط مغناطيسي ، الخ ..) . هذا السجل الفيزيائي هو مستقل عن أية معالجة وله وجود مادي ساكن ودائم بين لحظة إنشائه ولحظة تهديمه . وبشكل خاص ، يُمكن أن يُحفظ ، أو أن يكون موضوع عدة عمليات قراءة ، الخ . وعلى العكس ، فالسجل المنطقي هو مجموعة من المعطيات الشبيهة بالسابقة ، والمستعملة بواسطة برنامج . هذا السجل المنطقي ، لا وجود له إلا أثناء دوران البرنامج ، وبين لحظة تنفيذ أمر الفتح (OPEN) ، ولحظة أمر الإغلاق (CLOSE) المتعلقة به . هو البرنامج الذي يضيف مفهوم (متحولة) إلى مضمون مُعيّن لتشكيل معلومات .
مثلاً :

NOM = 'MARTIN' .

يوجد عدة أنواع من النواقل المختلفة ، من البطاقة إلى الطبل المغناطيسي ، إضافة إلى عدد من الطرق للتنظيم المنطقي لهذه المجموعات من المعطيات .

2 - النواقل

2.1 - بطاقة هولورايت

عرف جميع الناس ، بطاقة الحاسب منذ مدة طويلة . من اختراع الدكتور هارمن

هولورايت (H. Holoreith) ، من جامعة كولومبيا(*) . وهي عبارة عن مستطيل من الكرتون خفيف الوزن بطول 187 ملم ، وعرض 82,5 ملم ، وسماكة تعادل حوالي 100 / 7 ملم ، مُقسّمة إلى 12 سطرًا و 80 عاموداً . يستطيع كل عامود أن يحمل سمة واحدة . سنرى في الملحق قواعد التكويد والتثقيب ، لمختلف الأنظمة(**) .

2.2 - الأشرطة المغناطيسية

أشرطة الحاسب المغناطيسية هي عبارة عن أشرطة ميلار ، المغطاة بمادة مغناطيسية بدورة بطاء (hysteresis) مُربّعة ، وبكثافة عدة ميكرون ويعرض 1/2 بوصة ، أي 12,7 ملم . وهي تُسجّل ، وتُقرأ ، إما على سبعة مسارات وإما على تسعة مسارات ، والطريقة الأخيرة هي الأوسع إنتشاراً .

2.21 - طريقة التسجيل

هناك طريقتان للتسجيل : الطريقة NRZ (لا عودة إلى الصفر) والطريقة PE (طور التضمين ، أو طور الحلوة) وهناك إتجاه للتخلي عن الطريقة الأولى لحساب الطريقة الثانية ، المؤكدة أكثر والأسرع .

في الطريقة NRZ ، تصل الكثافة الطولية القصوى إلى 800 BPI (Bit Per Inch) . أما الكثافة الأعلى فتستعمل الطريقة PE . لن نقوم بشرحها قبل أن نقوم بوصف العملية الفيزيائية للتسجيل .

2.22 - كثافة الشريط المغناطيسي

تسجل المعلومات عامودياً على الشريط ، وعلى 7 أو 9 مسارات (شكل 1) .

Piste 9	0	0	1	0	0	1	0	0	1
Piste 8	1	1	1	0	1	0	1	0	0
Piste 7	0	1	1	0	0	0	0	1	1
Piste 6	0	0	1	0	0	0	0	0	1
Piste 5	0	0	0	1	0	0	0	0	1
Piste 4	0	1	1	0	0	1	1	1	0
Piste 3	0	0	0	0	0	1	1	1	0
Piste 2	1	1	1	1	1	1	1	1	1
Piste 1	1	1	1	1	1	1	1	1	0
	A	L	P	H	A	0	1	2	+

شكل 1 - شريط مغناطيسي

(*) هارمن هولورايت كان عضواً في اللجنة الإدارية لشركة : Computer Tabulating Recording Compagnie ، مع شارل فلينت (Flint) وتوماس جون واتسون (Watson) . هذه الشركة أصبحت منذ 1924 ، شركة IBM (International Business machine) .

(**) لقد جرى التخلي عملياً عن البطاقات الآن . فالتقاط وجمع المعطيات يتم في الوقت الحقيقي ، بواسطة أداة طرفية . تكتب البرامج باستعمال مُنقح للنصوص في صيغة العمل (time-sharing) .

الكود هو هنا الكود EBCDIC . المسار رقم 9 يحتوي على سمة ثنائية للتدقيق بالتكافؤ : توضع هذه البتة ليصبح العدد الإجمالي للبتات '1' في السمة العامودية مفرداً . نعرّف إذاً الكثافة الطولية للشريط ، بعدد السمات المسجلة في كل بوصة ، أو ، ما يؤدي إلى نفس الشيء ، عدد البتات الطولية في الأنش (BPI) .

الكثافات الموجودة هي التالية : (IRG تعني فجوة بين التسجيلات Inter record (Gap) .

طول	طريقة التسجيل	عدد المسارات	الكثافة في BPI
19	NRZ	7	556
de 15 à 19	NRZ	7 ou 9	800
de 10 à 16	PE	9	1 600
de 10 à 16	PE	9	6 250

بإمكاننا وبسهولة إذاً حسب سعة الشريط من 2400 قدم (أي 730m) ، الذي يُمكن أن يحتوي حتى 46 مليون سمة في كثافة تعادل حوالي 1.600 BPI .

نشر الآن إلى أن الحاسبات تستعمل أكثر فأكثر الأشرطة من نوع PE وبكثافة إلى 6250 BPI وفي 9 مسارات .

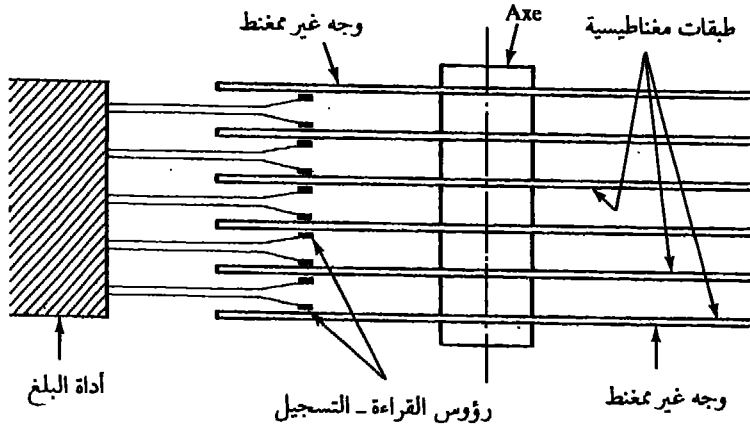
2.3 - الأقراص المغناطيسية (إسطوانات)

2.31 - وصف

تتألف الإسطوانة (القرص) المغناطيسية من ناقل ، هو عبارة عن صفيحة قاسية من الألومنيوم ، أو من سبيكة من الألومنيوم ، مغطاة وعلى وجهها بطبقة من مادة مغناطيسية ، وبشكل عام وكما بالنسبة للشريط المغناطيسي فهناك طبقة من البرنيق (دهن صيني لامع للطلاء) تستعمل للحماية .

وبشكل عام ، هناك عدة صفائح مُكدّسة ومُثبتة ، تُؤلف ويُسمى مكدس من الإسطوانات ، أو disk-pack . يُمكن لملء الإسطوانات (disk-pack) أن تكون ثابتة أو متحركة .

يوجد أوالية بلوغ لتركيز نظام من رؤوس القراءة والتسجيل شبيهة بالرؤوس المستعملة في بساطة الشريط المغناطيسي . هناك دائراً رأس لكل وجه من الإسطوانة ، وقد تكون جميع الرؤوس ، وفي أي لحظة ، موجودة على نفس الخط عامودي (شكل 2) .



شكل 2- رسم تخطيطي لمكدس من الأسطوانات (10 أوجه)

يرسم كل رأس قراءة - تسجيل مساراً دائرياً (الرأس هو ثابت خلال مدة معينة والأسطوانة تدور) . المجموعة من N مسار ، في جميع الأسطوانات (disk-pack) المؤلف من N من الأوجه ، تناسب موقعاً معيناً لأولية البلوغ ، وتدعى ملف إسطواني (cylindre) . من الممكن أن يكون هناك حوالي 800 أسطوانة في كل مكدس أقراص (disk-pack) معين ، تناسب أكثر من 800 موقعاً مختلفاً لأداة البلوغ بالنسبة للمحور .

من المناسب أن نشير هنا إلى عدم ملاسة الرؤوس لسطح الأسطوانة : فهي تطير على علو يعادل حوالي عدة ميكرون من طبقة الطلاء الدهنية بواسطة أداة توازن نفائفة . لذا يوجد قطعة هوائية دائرة في سرعة دوران الأسطوانة . أما الرؤوس ، الشبيهة بأجنحة الطائرة ، فتطير فوق سطح الأسطوانة : وإذا حدث أي تأخير في دوران الأسطوانة نتيجة لسبب معين ، فقد يؤدي إلى أن « تهبط » الرؤوس على الأسطوانة وتؤدي إلى خرابها بالكامل . لهذا السبب يوجد أجهزة أمان تسحب الرؤوس مباشرة في حالة حدوث أي حادثة من هذا النوع ، قبل أن تقوم الأسطوانة بالتأخر بشكل فعلي .

إن عملية مراجعة إحدى التسجيلات من الأسطوانة تتم حسب نظام إحداثيات بأقطاب مختلفة ، يُحدّد الشعاع بواسطة موقع الذراع وهناك أداة خاصة تقوم وبشكل دائم بقياس الزاوية القطبية ، من 0 إلى 360 درجة ، التي تُحسب من خلال مركز معين . هذه الأداة يمكن أن تكون مثلاً ، نظام مناظير مثبتاً على الأسطوانة يُراجع بواسطة خلايا كهربائية .

2.32 - مختلف أنواع الأسطوانات

الوحدة البسيطة في الأسطوانات هي القطاع الدائري (Sector) ، وهي عبارة عن

قطعة من المسار . عدد القطاعات في كل مسار ، إضافة إلى سعة القطاع الدائري ، يتغير كثيراً ، من مُصمَّم إلى آخر .

2.4 - الطبول المغناطيسية

الطبول المغناطيسية هي عبارة عن أسطوانات معدنية مُغطاة أيضاً بمادة مغناطيسية . رؤوس القراءة والكتابة هي ثابتة .

طريقة بلوغ التسجيلات هي شبيهة بالطريقة المستعملة في الأسطوانات : تُفرَّق أيضاً هناك بين المسارات والأسطوانات .

ولقد كانت الطبول أولى النواقل المعنونة . ولكن ، هناك محاولة الآن لاستبدالها أكثر فأكثر ، بواسطة الأسطوانات (الأقراص) الثابتة ، التي تُقدِّم مُميزات نظيرية ، وبالتأكيد في كل ما يتعلق بسرعة الإرسال (أكثر من 3000 كيلو سمة في الثانية (K car / S) . نلتقي هذه الطبول قليلاً قليلاً في التركيبات الحالية .

2.5 - نواقل أخرى

فلنذكر هنا الناقل (C.R.A.M) Card Random Access Memory) أو ذاكرة بأوراق مغناطيسية ، في التكنولوجيا الميكانيكية الأكثر تعقيداً ، والتي تظهر في أغلب الأحيان بإمكانية عمل جيدة (Ge MSU-388 ، IBM 2321 ، NCR CRAM 653 ، الخ) . وهنا أيضاً ، يبدو أن الأسطوانات أكثر مضاربة .

جدول 1 - مراجعة موجزة عن مختلف أنواع النواقل

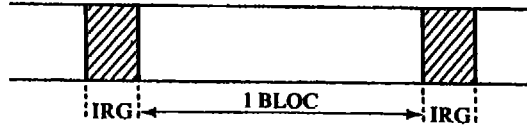
الاسم	تكنولوجيا	سعة (في السمات)	سرعة (سمة/ثانية)	مدة البلوغ	طريقة البلوغ
ذاكرة مركزية اسطوانة ثابتة	M.O.S. مغناطيسية ثابتة	حتى 64 مليون سمة بمحور من 1 إلى 5 مليار	- 3 مليون	99 ns 10 + 20ms	بالتوالي مباشرة
اسطوانة متحركة اسطوانة لينة أشرطة	مغناطيسية متحركة مغناطيسية متحركة مغناطيسية متحركة	من 200 إلى 500 مليون بالوحدة 1 مليون كثافة من 250 BPI ، حتى 200 مليون للبطاقة 80	1 مليون 1000 + 5000 حتى 20000	حوالي 20ms 100 + 300ms متحول	مباشرة مباشرة بالتوالي
بطاقات (لأوراق الذاكرة)	ورق (متحرك)		من 1600	متحول	بالتوالي (قراءة واحدة)

وغالباً ما نرى وحدات بسعة كبيرة ، تعمل كأسطوانات تُغذَى بواسطة خرطوشة مغناطيسية، تصل سعتها إلى حدود 480 مليار من السمات (مثلاً الوحدة IBM 3850) .
وفي النهاية ، يجب التذكير بأن العمل قد بدأ في المختبرات على ذاكرة جديدة (ذاكرة بفقاعات ، بحقل دائري ، الخ) ، ولا تبدو واعدة كثيراً بالنسبة للسرعة وحجم الخزن ، ولا تزال غير موجودة في السوق الآن .
وهذا يعني إن الاتجاه في السنوات 90-1980 سيؤدي إلى تعميم الأسطوانات الثابتة أو المتحركة .

3 - تنظيم السجلات

3.1 - الفدرات (الكتل والتسجيلات)

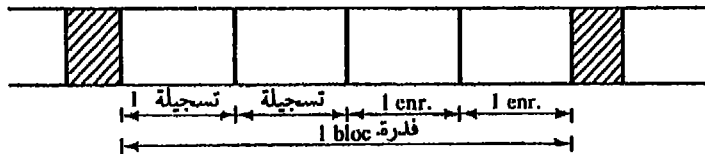
وحدة قياس المعطيات المسجلة فيزيائياً هي الفدرة أو الكتلة (bloc) (شكل 3) .



شكل 3 - فدرة على شريط

تحتوي كل كتلة على عدد N من السمات ، هذا العدد N يمكن أن يتغير من فدرة إلى أخرى . تفصل الفدرة (الكتل) عن بعضها بواسطة مساحات محايدة ، من 10 mm إلى 19 mm حسب التكنولوجيا المتبعة ، وتدعى (TRG) Inter Records Gaps أو فجوات ما بين الفدر (بين الفدرات) . هذه الفجوات IRG ، وفي حالة استعمال شريط مغناطيسي ، تناسب مراحل التوقف - وإطلاق بساطة الشريط .

وصف الفدرة هو عملياً البرنامج ، الذي يربط مجموعات سمات الفدرة إلى متحولات . قد يحدث إن البرنامج (كما يفهم هنا في معنى مناهج المكنة) يُقسّم الفدرة إلى تسجيلات . (شكل 4) .



شكل 4 - فدرة مؤلفة من 4 تسجيلات

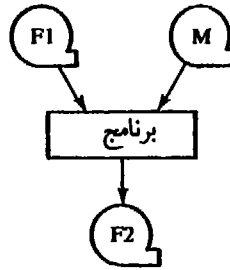
نقول إذاً إن التسجيلات هي مُجمّعة (bloqués, blocked) في n ، n هي عدد التسجيلات في القدرة . هذا العدد n يمكن أن يكون متحولاً .

لا يوجد أي معنى لوجود التسجيلة إلا في مستوى البرنامج . فهي إذاً عبارة عن معنى مجرد في السجل المنطقي . كما ويمكن للتسجيلة نفسها أن تكون مُقسّمة إلى مجموعات ثانوية ، عبارة تمثل عناصر التسجيلة .

3.2 - التنظيم المتتالي

التنظيم المتتالي هو الأسهل والأكثر إستعمالاً : ومن البديهي أن يُستعمل على شروط مغناطيسية . تنشئ التسجيلات الواحدة بعد الأخرى على الشريط (أو على الأسطوانة) خلال الكتابة . إعادة القراءة تتم أيضاً على التوالي . وهذا يؤدي ، للحصول على التسجيلة رقم n ، قراءة $n - 1$ من التسجيلات .

الإستيفاء اليومي يتم بالضم (fusion, merging) لسجلين متتالين : سجل الحركات وسجل المصدر (شكل 5) .

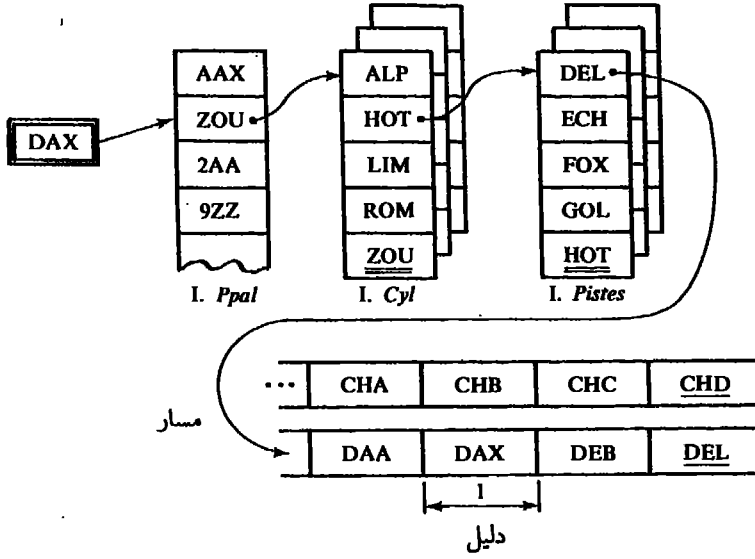


شكل 5 - إستيفاء يومي للسجلات المتتالية

3.3 - تنظيم متتالي مؤشر (بدليل) .

السجلات هي دائماً نواقل ببلوغ مباشر . نقوم بإنشاء مستويات مختلفة للدليل ، مثلاً ، في حالة الأسطوانة ، الدليل الرئيسي ، دليل الأسطوانة ، دليل المسار . تعرف كل تسجيلة بواسطة مفتاح ، يكون عادة قسماً من هذه التسجيلة .

عند إنشاء السجل ، نكتب التسجيلات على التوالي وحسب نظام مفاتيح تصاعدي . نُخزّن في الدليل - المسار المفتاح الأخير المُسجّل في المسار المعتمد . بعد ذلك ، وعندما تمتلئ جميع مسارات الأسطوانة ، نُخزّن في الدليل - المسار المفتاح الأخير المُسجّل في الأسطوانة المعتمدة . الدليل الرئيسي يمكن أن يحتوي بدوره على مفاتيح نهائية لكل مجموعة إسطوانات (Cylindre) ، أي لكل مجموعة أقراص disk-pack (شكل 6) .



شكل 6 - التنظيم المتالي بدليل

إسطوانة : Cyl: Cylindre

الإستشارة تتم حسب الطريقة التالية :

فلنفترض تسجيلة بمفتاح DAX للبحث . البحث الأول يتم في الدليل - الرئيسي ويدل على إن DAX ليس موجوداً في هذا الحيز لأن المفتاح الأخير هو AAX (لأن DAX هو « أعلى » من AAX) ، ولكنه موجود في الحيز الذي ينتهي بـ ZOU : الجدول يعطي إذاً دليل - الأسطوانة المعتمد . بدوره ، هذا الأخير ، وبنفس الطريقة ، يُعيد المراجعة إلى دليل - المسار الذي وبالنهاية يُعيد البحث إلى المسار المطلوب . يُقرأ المسار على التوالي ، حتى نصل إلى التسجيلة المطلوبة ونجدها . عند ذلك يجري إستعمالها .

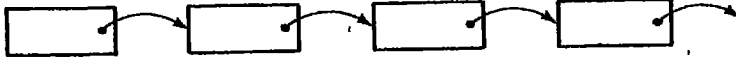
الإستيفاء اليومي يتم بشكل نظيري ولكن باستعمال الحالة المستحقة لحيزات الفائض . يوجد عدد كبير من هذه الأنظمة مشتقة من صيغة البلوغ المتالي المؤشر ، والتي تبدو مفيدة ، إذاً ضبطت بشكل صحيح مع نوع المعالجة المعتمدة .

3.4 - التنظيم المباشر

يتعلق ذلك بالتنظيم الأساسي المباشر . تُجهز كل تسجيلة بواسطة مفتاح ، مُسجّل أو غير مسجّل . منذ البداية تقسم المساحة المحفوظة للسجلات إلى خلايا مُرقمة تناسب كل خلية منها تسجيلة واحدة . تتم كل عملية قراءة أو كل عملية كتابة مباشرة في الموقع المطلوب ، ويُحسب العنوان الفيزيائي للقطاع الدائري من القرص من خلال المفتاح

المُقدّم بواسطة البرنامج . وفي نهاية المطاف ، هذا المفتاح ليس سوى الرقم التراتبي للتسجيلية في السجل (كما هو مثلاً في حالة التنظيم (1) REGIONAL في لغة 1 / PL .
 يبقى على عاتق المبرمج مهمة تنظيم السجل كما يراه ملائماً ، بخصوص عملية البلوغ المثلى (حركات أدوات البلوغ) .
 3.5 - عمليات التنظيم الأخرى

من الممكن تصور حلول أخرى كثيرة ، منذ أن تكون المعطيات مسجلة على ناقل ببلوغ مباشر . فلنذكر مثلاً صيغة تسلسل التسجيلات . هذه الصيغة هي التالية : تحتوي كل تسجيلية على عدة مُعطيات خاصة - مؤشرات - تُمثّل عناوين التسجيلات . مثلاً (الشكل 7) ، كل تسجيلية تحتوي على العنوان الذي يتبعه منطقياً . ولكن التوزيع الفيزيائي للتسجيلات على القرص (الأسطوانة) هو مختلف .



شكل 7 - سلسلة بسيطة

من الممكن وبنفس الطريقة ، إنشاء سلاسل مزدوجة ، وأيضاً متعدّدة .
 هذه الطريقة هي بسيطة ولهذا السبب نستعملها كثيراً في بنوك المعطيات . ولكن ، وعلى العكس ، فهي تساوي ثمناً باهظاً في المعالجة .

4 - حماية السجلات

الهمّ الدائم والأساسي لكل مسؤول خدمة معلوماتية ، يجب أن يكون حفظ سجلات المعطيات الحيوية . هناك عدة طرق تقنية لحلّ هذه المسألة .

4.1 - الحماية الفيزيائية («عتاد»)

يراقب النظام أي حادثة ويشير إليها بواسطة لوحة التحكم أو المقراء أو الشاشة (لوحة المراقبة) .

4.11 - الحماية ضد الكتابة

من الممكن ، إما خارجياً (حلقات حماية الأشرطة) وإما بشكل مرتبط بالمكنة (مفاتيح إنقطاع ، أو معكاسات للوحة المراقبة) ، منع أي عملية كتابة على الناقل المعتمد . (فلنشر إلى إن الشريط المغناطيسي هو محمي ضد أية عملية كتابة إذا كانت حلقة حمايته مرفوعة) .

4.12 - حماية ضد الكتابة

من الممكن إجراء عملية إعادة قراءة مباشرة لتسجيلة مكتوبة . وفي حالة عدم التوافق ، سيتم إعادة كتابة ، أو تفريع إلى زجلة برنامج تشخيصي .
بنفس الطريقة يجري التحقق من المساحة المغنطة قبل أي عملية تسجيل . وهناك مسارات إضافية محتملة على القرص (الأسطوانة) لاستبدال المسارات المعطلة .

4.13 - مراقبة التبادل

نستعمل عادة أنظمة تحكُّم بالتكافؤ (parity) . بطريقة تشبه تلك المستعملة في المعلوماتية البعيدة .

4.2 - الحماية المنطقية (المنهجية أو «Software»)

4.21 - الحماية بواسطة كلمات عبور

يوجد تدقيق بالتطابق بين هذه المعلومات المقدمة بواسطة برامج خاصة وتلك المسجَّلة داخلياً في الذاكرة .

4.22 - حماية في مستوى البرنامج

من الممكن تحديد طريقة استعمال السجل ، في مستوى البرنامج ، السجل لن يكون مفتوحاً إلا في القراءة ، أو في الكتابة أو في القراءة والكتابة .
في هذا المستوى (المنهاج الأساسي) ، نتوقع عادة إجراءات للمعاودة ، وبالأخص في الوقت الفعلي ، الذي يسمح بمعاودة التشغيل الجاري بدون البدء من جديد .

4.23 - الحماية بواسطة المدافن (Cryptage)

تحوّل سلسلة السمات التي تؤلف السجل إلى سلسلة أخرى .
برنامج المدافن هو بشكل عام كثير التعقيد . ويمكن أن يستدعي مفاتيح ، على شكل كلمات عبور ، ليست مسجَّلة أبداً ومن خلالها تتم حسابات المدفن (عدم إظهار) (C:il . cul de cryptage) .

لا ندفن (= رقم) سوى السجلات السرية ، التي يتوجب على كشفها تبعات كثيرة بالنسبة للشركة . ومن الأنسب إذاً ، عندما نكون في مستوى الحماية ، أن تكون خدمات التشغيل مُنظمة بشكل دقيق في غرفة المكنته .

4.3 - تأمين التشغيل

تأمين التشغيل للسجلات يقوم بشكل أساسي على توقع نسخ خزن إضافية .
هذه النسخ تتم على أشرطة مغناطيسية .
يكفي إنشاء نسخة عن السجلات الأقل أهمية أو السهلة الانشاء .

وللسجلات الكبيرة الأساسية لشركة معينة (مثلاً سجلات الزبائن ، سجلات الملفات ، سجلات المنتجات ، الخ . .) ، فإننا نقوم عادة بالإجراءات التالية :

- نقوم بإنشاء نسخة عامة في أوقات محدّدة وثابتة (في كل يوم ، أو في كل نهاية أسبوع) ؛

- النسخة n ، التي تدعى من الجيل الأخير ، تبقى قريبة مباشرة من غرفة المكتبة ، وبشكل عام في قاعة الأشرطة . تستخدم لاجراء ترميم محتمل نتيجة أي حادثة قد تحدث بالنسبة للأسطوانات .

- النسخة 1 - n يمكن أن تكون موجودة أيضاً في قاعة الأشرطة المغناطيسية . وتحفظ للحالة ، الأقل احتمالاً ، عند تدمير النسخة n خلال عملية ترميم السجلات على القرص بواسطة هذه النسخة . من المهم أن نحفظ واحدة من النسخات أو كليهما في مكان مغلق ومحكم .

- وفي النهاية ، تحفظ نسخة أخرى 2 - n في مركز خاص للتأمين ، مختلف تماماً عن المركز الذي يحتوي على الخدمات المعلوماتية . وإذا كان ممكناً ، من الأفضل أن يوجد هذا المركز في الطرف الآخر من المدينة .

- وفي كل مرة يجري فيها إنشاء نسخة جديدة ، هناك إزاحة للأجيال . النسخة الجديدة تصبح هي النسخة رقم n ، والنسخة n تصبح النسخة 1 - n ، الخ . والنسخة 2 - n تعاد إلى مركز المكتبة كي يعاود إستعمالها .

من الواضح ، أنه يعود إلى مسؤولي التشغيل ملاحظة الأخطار المرتكبة بواسطة النظام ، بالنسبة لثمن الأمان .

فلاحظ أيضاً أنه بعد أن تتم أتمتة نظم المعلومات ، تأخذ مشاكل الأمان أهمية متزايدة ، تلمس أيضاً حقول بناء المراكز ، والتحكّم بالبلوغ ، مراقبة الأشخاص الخ ، وإنشاء إختصاص جديد ضروري للمعلوماتيين .

مراجع

كتب أساسية

الوثائق التابعة لأنظمة السجلات الأنظمة المستعملة . من الممكن أيضاً مراجعة الكتب التالية :

C. JOUFFROY et Ch. LÉTANGI, *Les fichiers, Pratique et choix de l'organisation des données informatiques*, Dunod, réédition 1981.

H. LESCA, P. BINET, *Éléments d'informatique appliquée à la gestion*, Dalloz (Paris, 1982)

Pour la cryptographie :

- W. DIFFIE, M. HELLMAN, *New Directions in Cryptography*, IEEE Transactions on Information Theory, Nov. 1976.
- R. L. RIVEST, A. SHAMIR, L. ADLEMAN, *A Method for obtaining Digital Signatures and Public Key Cryptosystems*, Comm. ACM, Vol. 21, N° 2, p. 120, Fév. 78.

Sur les questions politiques liées à l'utilisation des fichiers informatiques :

- F. GALLOUEDEC-GENUYS et H. MAISL, *Le secret des fichiers*, Cujas (Paris, 1976).

الفصل الرابع

بنوك المعطيات

1 - تعريفات

1.1 - مجموعات السجلات

رأينا سابقاً ، في الفصل الثالث ، بماذا يتألف سجل المعلومات . فالسجلات هي ضرورية لكل نظام معلوماتي : فهي تؤلف الوساطة لأرشفة مؤقتة ودائمة للبرامج والمعطيات من كل الأنواع التي تمر عبر الحاسب . في الإدارة ، الفُرْزة في المعطيات تجعل أهميتها جوهرية ، ووصف إدارة مؤتمتة كلاسيكية هو قبل أي شيء وصف للسجلات المستعملة . التنظيم الجاري هو إذا تقسيم الأعمال الإدارية إلى أعمال تطبيقية معلوماتية ، يتعلق كل عمل تطبيقي بواحد أو عدة سجلات . هذه الأخيرة يُمكن أن تكون خاصة بتطبيق معين ، أو عادة ، مُستعملة بواسطة عدة تطبيقات مختلفة (مثلاً سجل الأشخاص في إحدى الشركات) .

أرشفة المعطيات على سجلات كلاسيكية هو كاف في أغلب الحالات . وعادة ، في الاستعمالات الصغيرة من نوع تسلسلي ، والأشرطة المغناطيسية تلائم هذا العمل بالكامل ، وبشمن نسبي منخفض . ولكن يوجد تطبيقات مهمة ، تستعمل تقنيات في الوقت الفعلي ، التي تشتغل بشكل دقيق وصحيح مع أنظمة السجلات الكلاسيكية ببلوغ مباشر .

هوائد السجلات الكلاسيكية هي حتمية : فهي غالباً ما تكون بسيطة ، أي سهلة الاستعمال . وكل مبرمج مبتدئ يعرف وبسرعة كيفية قراءة وإنشاء سجلات متتالية . ويستطيع وبسرعة تعلم كيفية استعمال السجلات ببلوغ مباشر على الأقراص ، إذا كان مزوداً بلغة تعالج وبسهولة المفاتيح والتسجيلات ، مثل لغة كوبرول أو PL/ I . بعد ذلك وغالباً ، وهذا سهل التصور : نفكر في التسجيلات التي غالباً ما تكون ببنية ثابتة ، وعملياً بإضافة أو بعدم إضافة مفتاح بلوغ إلى كل تسجيلة ، أو ، وهذا يُعيد الأمور إلى سابق عهدها ، الاعتراف بأن السجل سيكون أو لن يكون ببلوغ عشوائي مباشر ، هو موضوع تقني بسيط . أما صيغة تنظيم المعطيات فلا تتعلق به .

ولكن هذه الصفة الظاهرة يُمكن أن تصبح غلطة كبيرة بدون أدنى شك إذا زاد حجم المعطيات كثيراً ، كميّاً ونوعياً . هكذا ، فبنية أو تركيبية السجل الكلاسيكي هي مُجمّدة . التسجيلية تأخذ موقعاً موحداً وداثماً بين مركباتها : هي الصورة نفسها للتركيبية الوصفية للمعطيات في لغة الكوبول .

إضافة لذلك ، فالحاجة إلى تنظيم مختلف لبعض المعطيات يُجبرنا على إنشاء سجلات جديدة من خلال عدد من السجلات الموجودة . إذا كان حجم السجلات كبيراً ، فهناك خطر من الوصول الى فائض ممنوع ، وإلى إستهلاك للنواقل مفرط ، وعلى الأخص إذا كان ذلك يتعلق بالأقراص .

إضافة لذلك ، عندما يتعلق ذلك بالسجلات المهمة لحياة التنظيم أو الإدارة (سجلات الزبائن في شركة معينة مثلاً) ، فالتركيبية أو البنية السهلة ولكن الجامدة للسجل يمكن أن تصبح طوقاً حديدياً يمنع أي تطوير داخلي . لن يكون ممكناً إضافة أي عنصر جديد غير متوقع سابقاً عند الإنشاء الأولي في أي تسجيلية ، لأن جميع البرامج ستكون مهددة بالتغيير . فقط القدرة على إحتمال هكذا تعديل ، هي الأنظمة التي تؤمن إستقلالية كافية بين السجلات والبرامج . وهي تستعمل ملاقي بلوغ إلى السجلات ، هذه الأخيرة لن تعالج أبداً مباشرة بواسطة البرامج .

1.2 - مجمع المعطيات

إن مجموعة من السجلات الكلاسيكية يُمكن أن تحتوي على العدد الذي نرغب به مهما كان كبيراً من المعطيات المختلفة ، والعلاقات التركيبية بين هذه المعطيات هي جامدة (في سجل معين) أو غير موجودة (لسجلات مختلفة) .

إذا كانت هذه المجموعة من السجلات مُعتمدة بشكل يصبح معه من الممكن إنشاء علاقات أكثر تطوراً بين المعطيات من التركيبية البسيطة ككوبول ، وإذا أمكن تعديل ، بواسطة لغة معينة ، العلاقات بين المعطيات ، فعند ذلك تدعى هذه المجموعة من السجلات مجعماً للمعطيات ، وهذا يُؤلف مجموعة متماسكة من المعطيات المربوطة فيما بينها .

النظام هو إذاً مفتوح : من الممكن إضافة ، إلغاء أو إستيفاء يومي للمعطيات إضافة الى العلاقات فيما بينها .

يُجزّن مجمع المعطيات دائماً على نواقل ببلوغ عشوائي . تعود مناهج إدارة هذه المجموعات من المعطيات ، غالباً إلى تقنيات بحث عن جداول وبواسطة حلقات تحتاج إلى البلوغ المباشر .

تعتمد عملية إنشاء مجمع للمعطيات منذ اللحظة التي يصبح فيها حجم المعطيات

المطلوب معالجتها كبيراً : وعملياً هذا يظهر بواسطة الصعوبات الملازمة لأنظمة السجلات الكلاسيكية .

وضع مجمع المعطيات في العمل هو أكثر صعوبة من إنشاء سجل إضافي في نظام كلاسيكي : يجب إذاً تحليل العلاقات بين المعطيات . وهذا يؤدي ، عملياً ، إلى تحليل كامل للمسألة ، وهذا التحليل يمكن أن يكون صعباً .

إضافة لذلك ، يمكن لمجمع المعطيات أن يُشكّل القلب نفسه لإدارة التنظيم ، عند ذلك تصبح مشاكل الأمان جوهرية .

ولكن الفائدة الكبرى لمجمع المعطيات تكمن في كونه وبعد عبور المرحلة الأولى والمعقدة في فهم عملية إنشاء السجلات وترابط المعطيات ، فهو يشكل بعد ذلك نظاماً سهلاً أغنى من مجموعات السجلات الكلاسيكية ، ويصبح أكثر سهولة في الاستغلال والإدارة .

1.3 - أنظمة إدارة مجامع المعطيات (S.G.B.D)

بينما تكفي السجلات بالتركيبة الكلاسيكية نفسها . طالما نكون مزودين بوصف كامل للتسجيلات التي تولّفها ، فإن مجمع المعطيات لا يُعتمد بدون المناهج الخاصة به للمعالجة . نفس هذه المناهج هي التي تُميّز مجمع المعطيات .

هذا المنهج يُحدّد التركيبة (أو البنية) والمواضيع المستعملة في مجمع المعطيات . وهو يُحدّد أيضاً وسائط الاستعمال : بشكل عام ، نجد أيضاً لغة لوصف المعطيات ولغة معالجة للمعطيات ، وإمكانات إضافة لإمكانية القدرة على تشغيل المجمع والحماية ضد أي بلوغ غير مسموح به .

1.4 - بنوك المعطيات

نحتفظ غالباً بإسم بنك المعطيات ، أو بنك المعلومات ، للمجموعة المؤلّفة من مجمع المعطيات ، والمناهج الخاصة بتنظيمه ، إضافة إلى البرامج الملحقة به للمعالجة ، بواسطة الحاسب الناقل مع وسائط الاتصالات الخاصة به .

● لهذا ، نقوم بالاتصال ، غالباً بواسطة تلفون ، بينك المعطيات : نفهم فيه تقديم وإنتاج معلومات خام أو مشغولة ، دون أن يكون هناك حاجة لأية عملية برمجية .

يمكن لبنوك المعلومات أن تكون داخلية في إحدى الشركات ، أو على العكس بمتناول الجمهور . في هذه الحالة الأخيرة ، يجري توزيعها بواسطة شبكات من الوقت المُقسّم .

بنوك المعلومات هي الوسيلة المعلوماتية المميّزة في أنظمة المعلومات ، على قدر ما تكون داخلية في التنظيم أو مناسبة للمحيط .

2 - التنظيم العام لمجمع المعطيات الكلاسيكي

2.1 - موقع مجمع المعطيات في نظام المعلومات

يقع مجمع المعطيات على حافة نظام معلوماتي مؤتمت كلاسيكي (شكل 1) .

هكذا ، قد يحدث في أغلب الأوقات أنه يجب تكييف مجمع المعطيات هذا مع نظام موجود. هذه هي الحالة ، تحديداً ، حيث يكون بتصرفنا نظام فعلي جيد في الانتاج . فالمشكلة الصعبة في الاستيفاء اليومي للمعطيات هي محلولة جزئياً ، منذ أن تنتقل جميع المعلومات الإدارية نحو مركز الشبكة . يكفي إذاً أن نبدأ من سجلات عمل النظام ، التي هي بطبيعة متواليه (log-files) ، لإنشاء نظام - ثانوي أوتوماتيكي للاستيفاء اليومي لسجلات مجمع المعطيات .

وفي الحقيقة ، يجب الانتباه الى مختلف نتائج التطبيقات المتواليه حسب صيغة الانتاج الطبيعية . كما إن جميع النتائج تتحد بالاتجاه نحو مجمع المعطيات بواسطة منهاج إستيفاء يومي عام لهذا المجمع .

مهمة الإستيفاء اليومي هذه ، إضافة إلى صيانة مجمع المعطيات ، يُمكن ويجب أن تكون مستقلة عن مناهج الاستعمال أو الإستشارة بالطبيعة المختلفة تماماً ، كما سنرى تفصيلاً ولاحقاً بالنسبة لمجمع معطيات إقتصادي .

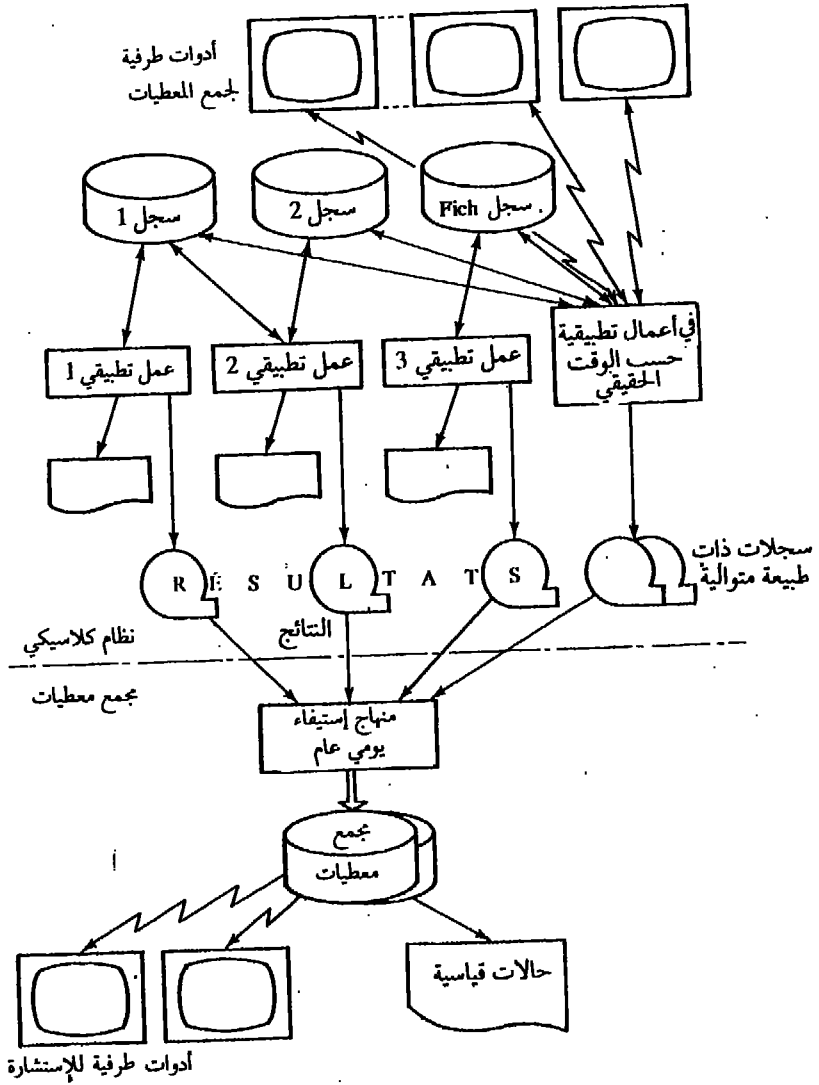
هذا التنظيم لمجمع معطيات على حافة معلوماتية كلاسيكية يمثل حالة خاصة في أتمتة نظام معلوماتي داخلي .

تطوير هكذا حالة يتم طبيعياً نحو مجمع المعطيات بشكل عام ، وفي قلب نظام المعلومات . هذا الحل هو نظرياً مثالي ، ولكن لا يوجد نموذج موحد ، كما أنه لا يوجد مخطط موحد لاأتمتة المعلومات بشكل عام (شكل 2) .

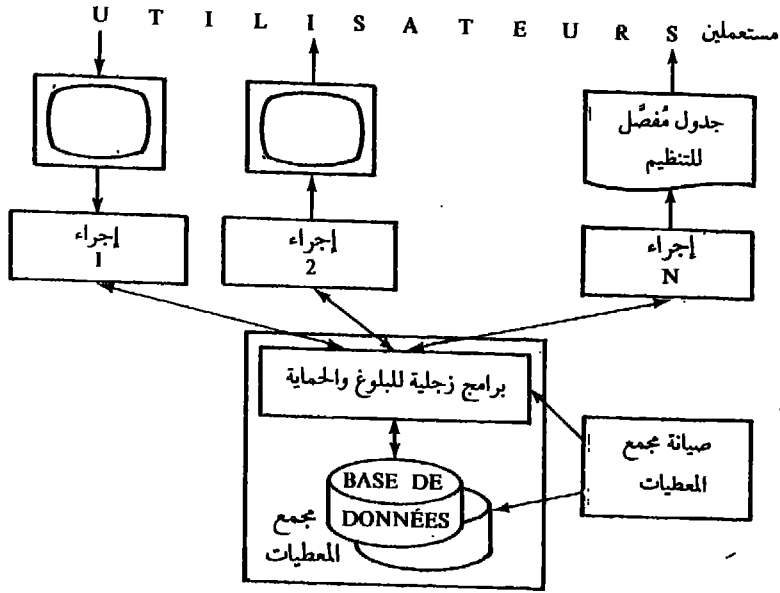
يُمكن لمجمع المعطيات أن يكون في قلب نظام معلوماتي بشرط أن لا يكون هذا الأخير معقداً . هكذا ، فإن إنشاء مجمع للمعطيات يصطدم بسرعة بالحائظ التركيبي . ننتهي بأن نأخذ بالحسبان إنه إذا كان هكذا نظام ملائماً لمعيار مجموعة إدارية معينة ، فيمكن أن يصبح غير فعال إذا أخذت هذه المجموعة بالتوسع بشكل كبير .

2.2 - التركيبة العامة لمجمع المعطيات

في سنة 1959 كانت لغة كوبرول تقيم إنفصلاً واضحاً بين المعطيات المُشكّلة في السجلات والبرامج ، وهذه الأخيرة كانت مفصولة بدقة ، وإلى أقسام مختلفة مناسبة للمحيط الفيزيائي للحاسبات (الأجهزة المحيطية) ، عن المعطيات نفسها ، وفي النهاية عن إجراءات المعالجة .



شكل 1 - مجمع معطيات على حافة نظام كلاسيكي



شكل 2 - مجمع معطيات في قلب نظام معلومات

ولقد رغبت المنظومة (*) CODASYL ، وهي في الأصل مجموعة دراسات حول الكويبول ، بتعميم هذه المفاهيم على مجامع المعطيات . والأسباب الموضوعية كانت التالية :

- يجب أن يسمح نظام إدارة مجمع المعطيات ببلوغ جزئي أو كلي للمجمع حسب معايير معينة .
- يجب أن يسمح ببلوغ متعدد الى المعطيات .
- يجب أن لا يحتوي المجمع على أي فائض .
- يجب أن يقوم بإنشاء إستقلال كامل بين البرامج التطبيقية ومجمع المعطيات ؛
- يجب أن يسمح بتركيب بنوي لمعطيات البرنامج التي تناسب المعالجة بشكل أفضل .
- يجب أن تسمح بتنظيم البلوغ للمعطيات .

ولقد جرت مراجعة هذه المواضيع مراراً بواسطة مختلف المدارس التي تعالج مفاهيم مجمع المعطيات . وللمنظومة CODASYL الفضل بالحصول على تعميم شكلي ودقيق ، مدعوم بالقباء محددة (MEMBER ، SET ، الخ) ، لتعريف مجمع المعطيات .

(*) Conference on Data Systems ، CODASYL ، أنشأت سنة 1966 مجموعة عمل حول مجامع المعطيات (Data Bases Task Group) .

هناك ثلاثة مفاهيم كبرى حاضرة ، متعلقة بمجمع المعطيات :

- المواضيع المعالجة ،
- العلاقات بين المواضيع ،
- مخطط المجمع .

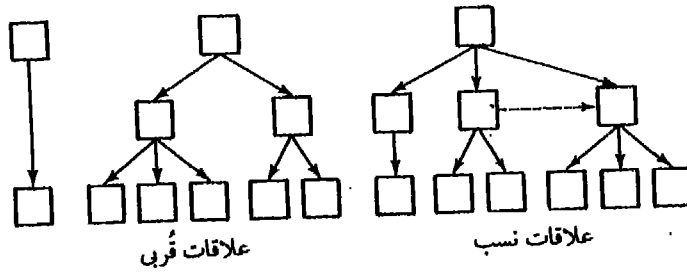
مواضيع (Objets) مجمع المعطيات هي عبارة عن المحتوى النهائي ، المحدد بواسطة مجموعة مركباته . مثلاً ، الموضوع « عربية » ينقسم إلى « ماركة » ، « نوع » ، الخ . نفس الأمر بالنسبة إلى الموضوع « عامل » الذي ينقسم إلى « إسم » ، « إسم العائلة » ، « تاريخ الولادة » ، الخ .

نعرف هنا على التطابق البسيط والصفائي بين مفاهيم وصف التسجيلات في السجلات الكلاسيكية ، الناتجة عن لغة كويول ، والشائعة عند معلوماتي الإدارة .

بإمكاننا أن نعتبر المركبات نفسها كمواضيع . ولكن يجب إجراء تحديد داخلي للعلاقات بين المركبات وهذا ما يزيد من حمل إدارة مجمع المعطيات . إذاً هي الناحية العملية التي يمكن أن تقرّر حجم التفصيل الذي يمكن أن نصل إليه ، إضافة إلى نسبة الإسهاب القصوى المقبولة .

تمثل العلاقات بين المواضيع بشكل مختلف حسب المناهج . وهي عبارة عن عدة أنواع ، وذلك حسب غنى هذه المناهج .

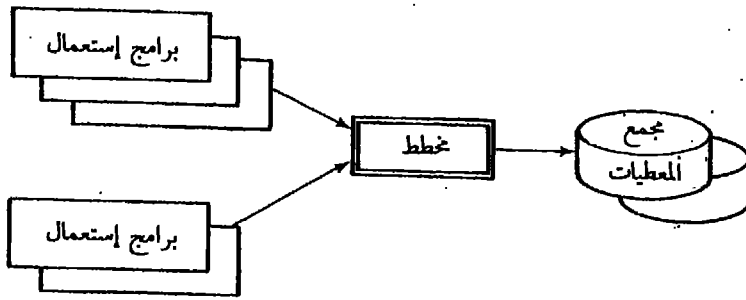
لذا فالعلاقات المدعوة علاقات قري هي دائماً سهلة الإنجاز ، يتعلق ذلك بعلاقة تراتبية بين موضوع وعدة مواضيع أخرى (شكل 3) . العلاقة الموجودة بين الموضوع ومركباته هي علاقة قري ضمنية .



شكل 3 - العلاقات بين مواضيع مجمع للمعطيات

من الشائع أيضاً أن يكون بتصرفنا علاقات تدعى علاقات نسب (collatérale) . وهي تربط المواضيع بدون أن تأخذ بالحسبان التراتبية ، التي تسمح بإنشاء الشبكات .

هناك أنواع أخرى ممكنة من العلاقات : سلم إمكانيات العلاقات يؤلف معيار اختيار بالنسبة لنظام إدارة مجمع للمعطيات S.G.B.D. .
 مخطط مجمع المعطيات هو تمثيل تركيبته . هذا التمثيل يتعلّق بمواضيع المجمع ، مركباته ، العلاقات التي تربطه ، وطرق البلوغ الى هذه المواضيع ، الخ .
 هذا المخطط هو نظير تقسيم المعطيات (DATA DIVISION) للغة الكوبول ، الذي يُعمّم . وهو مختلف عن برامج التطبيق ، المستقلة عن مجمع المعطيات نفسه .
 وعملياً ، فوجود المخطط في نظام معلوماتي حتى من نوع كلاسيكي يُقدّم الى هذا الأخير طريقة في إستعمال مجامع المعطيات (شكل 4) .



شكل 4 - موقع المخطط في مجمع المعطيات

يمكن لمجامع المعطيات أن تحتوي على مواضيع خدمة ، مُولدة أوتوماتيكياً بواسطة النظام S.G.B.D : تواريخ ، إحصائيات بلوغ الى المواضيع ، الخ ، إضافة الى أنظمة حماية : سماح بالبلوغ ، الخ . .

وبالنسبة لمهام مناهج إدارة مجامع المعطيات فهي تنقسم الى مجموعتين : تلك المناسبة لانشاء المجمع ، وتلك المناسبة للتشغيل .

يناسب كل مجموعة لغة معينة : لغة وصف المعطيات (LDD) ، ولغة معالجة المعطيات (LMD) . هذه اللغات يُمكن أن تكون متداخلة في لغة أخرى - أو غير متداخلة ، فهي متداخلة في لغة أخرى (فورتران ، كوبول ، PL / 1) ، إذا كانت متكاملة نحوياً مع هذه اللغة : مثلاً ، أفعال إضافية في الكوبول ، SUBROUTINE من فورتران ، PROCEDURE في لغة PL / 1 الخ . في الحالة المعاكسة تؤلف هذه اللغات لغة مستقلة مع نحو خاص بها .

اللغة LDD هي عبارة عن تعميم لوصف التسجيلات في السجلات الكلاسيكية .
اللغة LMD تسمح بالغاء ، إضافة ، قراءة أو تعديل معطيات المجمع ، دون لمس وصف التسجيلات .

2.3 - أمثلة على أنظمة إدارة مجمع المعطيات (*) .

يوجد عدد من أنظمة إدارة مجمع للمعطيات S.G.B.D موزعة حالياً ، إما بواسطة المصممين ، وإما بواسطة المستعملين أو شركات الخدمة . ولكن يجب أن نعترف بأنه قد نجد غالباً أنظمة معلوماتية كلاسيكية ومتطورة شبيهة بالنظام SGBD ، والمسؤولون عن هذا النظام إعتدوا على مجمع للمعطيات ، كما بالنسبة للسيد JOURDAIN ، دون أن يعلموا . . .

أما مصادر النظام S.G.B.D فهي مختلفة ، البعض منها ناتج عن المنظومة CODASYL (IDS ، IDMS ، DMS-1100) ، والآخر ناتج عن تقنية اللوائح المعكوسة (MIISFIT ، ADABAS ، SYSTEM2000) ، والبعض الآخر أيضاً ناتج عن السجلات التراتبية (IMS ، TOTAL) . فلسفة لغة الفول أنتجت SOCRATE .

النظام IDS هو من إنشاء Bull-G.E. ، التي أصبحت لاحقاً هونيول بول وبعد ذلك C.I.I.H.- B ، وحالياً هي فقط Bull . وهو يتصرف مناهج حاسبات Bull من السلسلة 8 DPS بنظام التشغيل GCOS . وهو يستعمل بشكل رئيسي من خلال اللغة العالية ، COBOL (التي تدعى ، لهذا السبب ، COBOL-IDS) . ولقد جرى وضعه في الخدمة في سنة 1963 ، وهو كثير الاستعمال على أغلب أنظمة ومكنات Bull .

النظام IDMS ، هو ملك Gullinane (U.S.A) . جرى توزيعه في فرنسا بواسطة الشركة S.E.M.A . ويُستعمل على مكينات شركة IBM من السلسلة X 303 ، تحت نظام التشغيل OS أو DOS ، كما ويستعمل أيضاً على مكينات SIEMENS 4004 وبعض الحاسبات الأخرى .

اللغة LDD الخاصة بالنظام IDMS هي مستقلة . وهي تقدم علاقات من نوع أقرباء وأنساب وراثية . أما اللغة LMD ، فهي غنية ، ومتداخلة في لغة COBOL . وضع هذا النظام في الخدمة سنة 1972 ، وهو كثير الاستعمال في العالم .

(*) إن الاستعلامات المقدمة في هذه الفقرة ليست سوى للإشارة والعلم . يجب على القارئ أن يراجع الكتب الخاصة بالنظام S.G.B.D في حالة الحاجة إلى التعرف والتعمق فيه .

DMS-1100 هو نظام S.G.B.D من UNIVAC ، الجاهز على أغلب الحاسبات الكبيرة للسلسلة 1100 تحت نظام التشغيل EXEC 8 . وهو متطابق مع توصيات CODASYL .

اللغة LDD هي مستقلة ، والإستيفاء اليومي لوصف مجمع المعطيات هو ممكن ، مع إعادة تركيبه . تدخل اللغة LMD في لغة كوبول ، فورتران وفي المؤول . ولقد وضع DMS-1100 في الخدمة في سنة 1972 .

النظام MIISFIIT ، جرى إنشاؤه في مركز الدراسات التقنية لتجهيزات Aix-en-provence . ولقد اعتمد للحاسبات IBM 303 X ويعمل بالنظام VS, DOS, OS . وهو لا يُقدم علاقات أنسباء ، أو علاقات دورية . ولغته LDD هي ضمنية ، أما اللغة LMD فهي مستقلة في الصيغة التخاطبية ، أو داخلية ضمن اللغة COBOL ، أو PL/1 ، أو في لغة المؤول بالتوالي . ويعود تاريخه إلى سنة 1972 .

ADABAS هو صفة المناهج SOFTWARE A.G. (ألمانيا) . ويوزع في فرنسا بواسطة شركة للخدمات . العلاقات الأنسبائية والدورية هي ممكنة . لا يوجد أية معادلة للمخطط ، ولكن هناك إستقلال بين مجمع المعطيات والبرامج . يمكن للنظام ADABAS أن يعمل على الحاسبات IBM 303 X تحت إشراف نظام التشغيل OS أو DOS ، VS ، وعلى الحاسبات SIEMENS 4004 أيضاً . اللغة LDD هي مستقلة ، أما اللغة LMD فهي إما مستقلة (ADASCRIP)، إما ضمن اللغة COBOL ، FORTRAN ، PL/1 ، أو المؤول ، أو على شكل طلبيات (CALLS) . يعود تاريخ هذا النظام إلى سنة 1974 ويبدو أنه كثير الأستعمال .

SYSTEM-2000 ، ويدعى أيضاً S2K ، وهو من إنتاج (U.S.A) MRI systems corporation . ويوزع بواسطة شركات الخدمة وشركات الخدمة المكتبية . ويعمل على أغلب الوسائط والحاسبات الكبيرة : IBM 303 X بإشراف للنظام UNIVAC 1100, OS (1106, 1108, 1110) بإشراف النظام EXEC 8 ، وControl Data من السلسلة 6000 بإشراف النظام SCOPE أو KRONOS (والياً : NOS) . اللغة LDD هي مستقلة (DEFINE) . أما لغة LMD فهي مستقلة أو داخلية في لغة COBOL ، FORTRAN أو المؤول . موضوع في الخدمة في سنة 1972 ، ويُستعمل كثيراً في العالم .

IMS هو من إنتاج IBM . ويمكن أن يعمل على الحاسبات من السلسلة 303 X بإشراف النظام OS أو DOS . وهو مجهز بعلاقات قربى وعلاقات أنسباء . تتألف اللغة LDD من ماكرو- تعليمات (تعليمات كبرى) . أما اللغة LMD فهي مستقلة (GIS, IOF) أو داخلية ضمن لغة COBOL ، PL/1 أو المؤول ، بشكل طلبيات (CALL) إلى

DL/ 1 . ويمكن لـ DL / 1 أن يُستعمل مع CICS .

TOTAL هو من إنتاج CINCOM systems . ويبدو أنه كثير الاستعمال ، بمراعاة وفي نفس الوقت ، لعدد المكثات من جميع الأنواع الجاهز عليها SIEMENS ، IBM 303 ، NCR ، Control Data ، الخ) وحاجاته القليلة من الذاكرة . اللغة LDD هي مستقلة (DBDL) ، واللغة LMD فهي داخلة بشكل طلبات (CALL) في كوبول COBOL ، PL/ 1 ، FORTRAN ، FORTRAN ، Assembler .

SOCRATE هو من إنشاء جامعة غرينوبل (IMAGE) . ولقد أقيم بعدة إجراءات تنفيذية لهذا المنهج من قبل C.I.I. ، و ECA Automation . وهو يعمل على المكثات BULL (DPS7 ، DPS8 ، IRIS) إضافة للمكثات IBM 303 X ، بإشراف النظام DOS أو OS . وهو مُجهز بعدد وافر من التركيبات (العلاقات) والامكانيات . اللغة LDD هي مستقلة . أما اللغة LMD فهي مستقلة وتخطابية ، ومتداخلة في الكوبول أو المؤول المتوالي . يعود تاريخه إلى سنة 1973 ويعمل في عدد التطبيقات الإدارية المهمة .

فلنذكر أيضاً بعض الأنظمة الأكثر شهرة ، MARK IV ، QUARY-UPDATE ، MARS VI ، FORTE ، GIM ، الخ .

يجب أن نشير أيضاً إلى أن هذه المناهج تحتاج إلى مكان كبير في الذاكرة المركزية ، كي تصبح فعالة . هكذا فالنظام SYSTEM-2000 يحتاج إلى 164 K كحد أدنى ، أو SOCRATE فيحتاج إلى 128 KB على المكثة IRIS 50 ، والنظام IMS فيحتاج إلى أكثر من 400kb بإشراف النظام OS/ 370 ، والنظام IDS يحتاج إلى أكثر من 64 k Word (64 كيلو كلمة) من 36 بته للكلمة الواحدة على المكثات سلسلة DDS 8 ، الخ .

3 - بنوك المعطيات الاقتصادية

بنوك المعطيات الاقتصادية تجمع ، على الحاسبات ، معلومات مهمة كما بالنسبة للتشغيل الداخلي للشركات فكذلك بالنسبة للمحيط . فهي إذا حالة خاصة مهمة من بنوك المعطيات بشكل عام وتؤلف الأداة المميّزة لمهمة إدارة أنظمة المعلومات . وهي تُستخدم لانتاج ولتقديم ، وفي شروط السرعة والدقة وبأشكال كافية ، المعلومات الخام أو المشغولة الضرورية للقرارات الاستراتيجية أو لإدارة مُتعلّقة بشركة معينة .

فهي صورة للحالة الحاضرة لشركة معينة ومحيطها الاقتصادي ، إضافة إلى تاريخها . ويمكن أن تتدخل في عمليات التوقعات ، لأمد طويل أو قصير .

تمتّع بنوك المعطيات الداخلية في الشركات بنفس الطبيعة ، من وجهة نظر

معلوماتية ، كبنوك المعطيات في المحيط ، والتي تدعى بنوك معطيات إقتصادية - كبرية (macro-economique) .

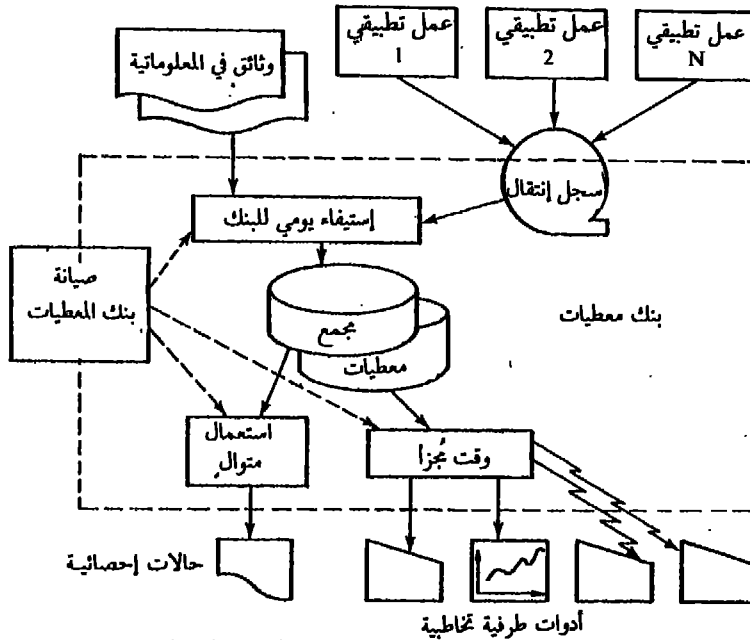
3.1 - تنظيم بنك معطيات إقتصادية(*)

3.1.1 - عموميات

يقع بنك المعطيات الإقتصادية داخل إحدى الشركات على حافة نظام المعلومات . وهو يُشكل نظاماً ثانوياً مطاوعاً وغير فعال بالنسبة لمهمة الانتاج ، التي يجمع المعلومات فيها .

يتألف بنك المعطيات من مجمع معطيات مختلف متحولات إدارة الشركة : حالة المخزون في السلع ، عدد وثمان حالة المبيعات بالمنتوجة وبالقطاع ، الخزينة ، الطلبيات ، الخ ..

عدد المتحولات المختلفة يُمكن أن يكون مرتفعاً ، وإختيار المتحولات التي يجب أن تدخل إلى بنك المعطيات هي مشكلة صعبة للإدراك . هكذا ، فهو نظام مفتوح ، قابل للتعديلات : من الممكن أن لا نتوقع خزن إحدى المتحولات بينما معرفتها هي ضرورية في لحظة معينة



شكل 5 - التنظيم العام لبنك المعلومات الإقتصادي

(*) المعلومات الواردة في هذه الفقرة هي ذات طبيعة إعلامية : وناتجة عن خبرة المؤلف في هذا المجال . ولكن يوجد طرق أخرى فعالة ، عملياً على بنوك المعطيات الإقتصادية .

تُسجَّل مختلف قيم المتحولات دورياً ، تُشكِّل سلسلة تاريخية . معرفة القيمة الحالية لمتحولة معينة وتاريخها في مدة طويلة تسمح ، في بعض الحالات ، بالتعميم على مدة زمنية قصيرة وإجراء توقعات . يجب أن لا ننسى الصفة السريعة العشوائية لهكذا عملية ، إذا لم تُحاط بأكثر الاحتمالات . وعملياً ، فالتوقعات الاقتصادية هي شديدة التعقيد ، وتستدعي بشكل خاص ، تصاميم نظرية بطبيعة إحصائية وإقتصادية . وبإمكانها بالتحديد ، الإرتكاز على بنك معطيات إقتصادي كناقل للنماذج المستعملة .

مهمة مجموعة البرامج والاجراءات هي الاستيفاء اليومي لمجمع المعطيات . يتعلَّق ذلك بالقسم الأهم في النظام : بدون إستيفاء يومي صحيح ومنتظم ، يفقد المجمع قيمته بسرعة .

الإستيفاء اليومي للمجمع يمكن أن يكون عملية مؤتمتة بالكامل ، أو يدوية ، أو يدوية - أوتوماتيكية . فقط تركيبة نظام المعلومات تُحدِّد الطريقة التي يتم فيها هذا الاستيفاء اليومي . والحلُّ الأفضل يقوم على إستيفاء يومي مشترك يدوي - أوتوماتيكي ، مع نسبة كبيرة منها مؤتمتة .

إستعمال مجمع المعطيات يؤدي إلى تدخُّل تقنيات الوقت المجرأ (المقسَّم (time sharing) . وفي المقياس الذي تكون فيه هذه التقنيات والوسائط ممكنة وجاهزة ، فهي تزودنا بإمكانيات بلوغ سهولة وفعالة . وعملياً ، لا يجب أن نتصوَّر إمكانية وضع مجمع للعمل داخل إحدى الشركات بدون أن يكون بإمكاننا أن نحصل على نظام تشغيل في الوقت المقسَّم لاستعماله .

من الضروري ، إضافة لذلك ، أن يكون استعمال بنك المعطيات مختلفاً بالكامل عن إستيفائه اليومي .

هكذا ، فالاستيفاء اليومي هو عملية مركز خدمة موحدة ، ومُنظَّم بالكامل لهذه الغاية : الخدمة المعلوماتية للشركة . الوحيد فقط الذي يجب أن يكون بإمكانه بلوغ مجمع المعطيات في الكتابة . وعلى العكس ، فإن إستعمال مجمع المعطيات هو مفتوح لعدد غير مُحدَّد من الأشخاص (بدون تحفظ ، من الواضح لإجازات سماح معينة ، ليس بإمكان هؤلاء المستعملين العمل إلا بالطريقة المنظمة بها فيزيائياً سجلات مجمع المعطيات ، وبدون أية علاقة فيما بينهم مع الآخرين . وإذا كان بإمكان كل مُستعمل أن يُعدِّل مضمون مجمع المعطيات ، فإن قيمة هذا الأخير ستصبح عديمة وبدون فائدة .

3.12 - السلاسل التاريخية اليومية

السلسلة اليومية هي جدول يبعد واحد أو بمؤشر واحد (إذا فضلنا تسميته : مُتجه) من القيم الرقمية للتالية المأخوذة من متحولة إقتصادية أو إدارية . مثلاً ، المتحولة « مبيع

المنتوجة X ، بالعدد « سيجري قياسها شهراً بعد شهر . القيم المتتالية لهذه المتحولة تؤلف السلسلة الشهرية « مبيع المنتوجة X ، في العدد » . وإذا حفظنا هذه المعطيات في نسخة زمنية من خمس سنوات ، سيكون عندنا 60 قيمة رقمية في السلسلة : نقول إذاً إن الدورة هي الشهر ، وإن طول السلسلة هو من 60 دورة (شكل 6) .

هناك فائدة كبرى في هذا التمثيل الداخلي للقيم الرقمية هو من نوع صحيح ، أو ثنائي صحيح .

هكذا ، يجب أن يكون هناك توافق بالنسق بين برامج الاستعمال من جهة ، وزجل (أو برامج) الإستيفاء اليومي وإنشاء مجمع المعطيات من جهة أخرى . هذه الأخيرة هي غالباً ما تكون مكتوبة بلغة COBOL ، أو بلغة متكيفة مع معالجة المعطيات ، بينما برامج الإستعمال ، غالباً هي بصفة علمية ، وتكون مكتوبة في لغة FORTRAN وفي نظام الوقت المقسم .

إذا إستعمل النسق الثنائي الصافي هو الأكثر سهولة ، بوصف «COMPUTATIONAL» عناصر الجدول التي تؤلف السلسلة على أنها «COMPUTATIONAL» في لغة الكوبول ، أو بالتصريح «INTEGER» عن نفس الجدول في لغة FORTRAN ، مع الإنتباه للمشاكل حول طول الكلمات ، وبالأخص إذا كنا نعمل على حاسب ببايتة .

Code : P = تقريبي
D = نهائي

القيمة الأخيرة	قيم	Code
NOV 77	34654	P
OCT 77	33425	P
SEP 77	33322	P
AUG 77	32476	D
JUL 77	32438	D
JUN 77	32200	D
...
...
...
JAN 73	20645	D
DEC 72	19546	D

رزمة « زاجلة »
(قسم من مناهج الاستعمال)

شكل 6 - القسم الرقمي من سلسلة شهرية

من البديهي إن تحديد طول السلسلة (اللائحة) يتم عند تصوّر مجمع المعطيات ، حسب مهام الاستعمال المتوقعة في مادة الإحصاء . الخبرة العملية تبرهن على أن الحل الأمثل ، للوائح الشهرية ، هو طول من 60 دورة ، بينما اللوائح السنوية هي ذات معنى كاف مع 20 إلى 25 دورة . من الواضح ، إننا لا نستطيع الحصول على أكثر من القيم ، في حالات اللوائح المنشأة من جديد . الخلايا المناسبة ستكون فارغة . فقط ، بعض المناهج الإحصائية لن تتمكن من العمل على هذه اللوائح القصيرة .

يجب أيضاً توقع تسجيلات لوصف اللوائح : عنوان ، مصدر ، مضمون خلايا ، مرادف أعداد أو قيم ، دوريات ، طول ، الخ . من الأسهل تجميع هذه التسجيلات الضرورية ، في قسم آخر من مجمع المعطيات .

نصل ويسرعة الى مفهوم تصور مجمع المعطيات حيث يؤدي جدول عام باللوائح الى بلوغ جميع مركبات هذه اللوائح : وصف ، قيم ، وإحتمالاً ملاحظات ، حماية ، مراقبة وإحصائيات إستعمال (شكل 7) . هذا الجدول يمكن أن يحتوي على كود من الأحرف لكل لائحة أو سلسلة .

التنظيم العام لهذا مجمع للمعطيات هو شكل من التعميم لتقنية السجلات المتتالية والمؤشرة (I.S.A.M) . ومن الأنسب توقع مجموعة من السجلات المعكوسة ، لعمليات التجميع المنطقية للوائح حسب القطاعات ، أو حسب القوائم . مرة أخرى نقول ، إن التصور العام لمجمع للمعطيات يتعلّق بالكامل بالاستعمال الداخلي لبنك المعطيات ، ولا يوجد أية قاعدة مشتركة في هذا المستوى .

وفي النهاية ، يمكن للائحة يومية أن تحصل على مدة حياة محددة . هذه هي الحالة ، مثلاً ، للمتوجة لن تُصنع . ولكنها أيضاً حالة دليل تشغيل حيث التعريف يتغير في أحد الأيام . يجب على النظام أن يأخذ بالحسبان هذه الحوادث .

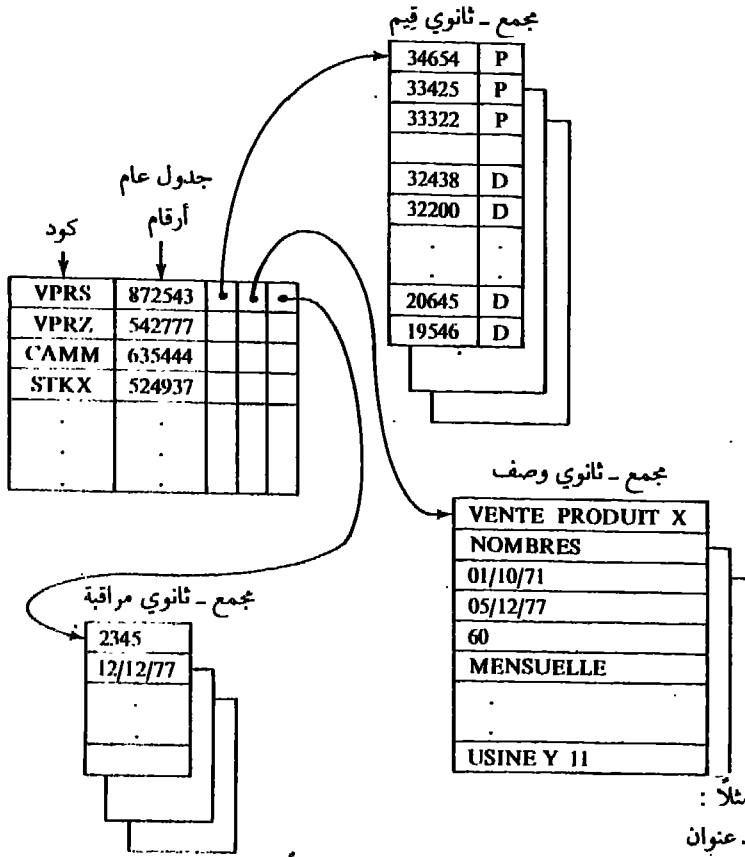
3.2 - إنشاء وإستيفاء يومي

3.21 - إنشاء أولي لمجمع المعطيات

الطريقة المؤكدة تقوم ، بعد تحديد تركيبة مجمع المعطيات والسجلات المحضّرة (« المنسّقة formatted ») ، على شحن متتال ، لائحة بعد لائحة .

هذا الثمن يتطلب برامج إنشاء النظام - الثانوي للاستيفاء اليومي للمجمع . ويمكن أن يتم تنفيذه من خلال البطاقات ، الأشرطة المغناطيسية ، السجلات على الأقراص أو بواسطة الأدوات الطرفية التخاطبية .

فقط الحجم ، والإنشاء الأولي لمجمع المعطيات لا يختلف أبداً عن الإنشاء البسيط للوائح .



مثلاً :

- عنوان

- مضمون

- تاريخ الانشاء

- تاريخ آخر إستيفاء يومي

- طول

- دورة

- قطاع

مثلاً :

- عدد الاستشارات

- تاريخ آخر عملية إستشارة

- طبقة المستعملين المسموح لهم

شكل 7 - التنظيم العام لمجمع المعطيات ، خاص بينك معطيات إقتصادي

3.22 - إستيفاء يومي

الاستيفاء اليومي وكما رأينا ، هو المهمة الأكثر أهمية والأصعب لصيانة مجمع

المعطيات

فهو يجب أن يكون مهمة مركز موحد للخدمة ، وهو الطريقة الأفضل لتأمين تفاهم

جيد في العمل . يؤمن مركز الخدمة هذا ، وبشكل خاص ، تركيز جميع الوثائق المعلوماتية

أو غير المناسبة لعمليات الاستيفاء اليومي وتتابعها . كما ويراقب حسن تنفيذ إجراءات الاستيفاء اليومي الأوتوماتيكية .

أغلب برامج الاستيفاء اليومي مكتوبة بلغة كوبول وتخرج عن معلوماتية الانتاج . بسبب معلوماتية الانتاج هذه ، يقوم بنك المعطيات الداخلي باستخراج جميع المعطيات التي سيجري تخزينها لاحقاً على شكل لوائح . نتحقق أيضاً من إن وجود معلوماتية جيدة للانتاج هو شرط ضروري لمعلوماتية إدارية جيدة . وعلى العكس ، فمن الصعب وضع نظام معلوماتي للإدارة في شركة معينة إذا كانت هذه الأخيرة غير مجهزة بأتمتة صحيحة للمعلومات وإنتاجها .

يحتوي النظام - الثانوي للاستيفاء اليومي وبالتحديد على مهام إنشاء لوائح ، إلغاء ، إضافة عناصر في سلسلة من التعديلات لواحد أو عدة عناصر ، تغيير قاعدة المرجع في حالة وجود سلاسل من الدلائل . . . الخ . وهو يحتوي أيضاً على جميع البرامج المطلوبة لتنقيح طبقات اللوائح ، المراقبة ، الخ .

وفي النهاية من المناسب الانتباه إلى مشاكل التجانس العامودي ، أو اليومي ، للوائح . هكذا فقد يحدث عادة أن يتغير التعريف المحدد لمتحولة معينة خلال الوقت . هكذا مثلاً هو دليل الأسعار التفضيلية في بلد معين (بنوك معطيات ماكرو-إقتصادية) : فهو يُحسب بطريقة معينة وحتى تاريخ معين ، بعدها تتغير طريقة الحساب . بعد ذلك لن يكون للسلسلة الوحيدة لهذا الدليل أي معنى للاستعمال . من المناسب هنا إغلاق اللائحة عند تاريخ التغيير في طريقة الحساب ، وإنشاء لائحة جديدة ، مختلفة عن السابقة .

3.3 - الاستعمال

لقد رأينا أن الأداة الصالحة لاستعمال بنك للمعطيات من هذا النوع هي « الوقت-المقسم» (*). وعملياً ، يُفضّل أن يكون بتصرفنا برامج لا يتطلب إستعمالها أي تعليم في البرمجة . تنقسم هذه البرامج إلى ثلاث طبقات : تحضير المعلومات ، الحسابات البسيطة على هذه المعطيات ، وفي النهاية الحسابات المركبة ، لطبيعة إحصائية .

3.31 - تحضير المعطيات

هي نقطة شديدة الأهمية . لأنه من غير المفيد الحصول على مجمع للمعطيات كامل على تشغيل الشركة إذا كانت المعلومات المستخرجة هي غير مقروءة أو غير مفهومة : من المهم أن تكون هذه المعلومات ، الضرورية لأخذ القرارات ، مفهومة بشكل واضح من قبل المقرّر . يوجد مشكلة تشكيل هذه المعلومات التي لا يجب أن يستخف بها المعلوماتيون ، تحت حجة أنه لا يقوم بطلب خوارزميات معقدة . لا يوجد شيء أكثر

(* Time-sharing - وقت مقسم = Temps partagé : استعمال تناطبي لنظام ، من خلال أداة طرفية تناطبية .

إزعاجاً ، عندما لا نكون إختصاصيين بالمعلوماتية ، من القيام بتفسير مطبوعة سريعة «Listing» ، أو إستشارة مخطوطة أمام وثيقة خارجة من أداة طرفية .

تحضير المعلومات يتم عادة على شكل جداول أو بشكل رسوم بيانية .

الجداول هي أكثر سهولة للإنتاج والايخراج على أي أداة طرفية في الوقت - المقسم .
يكفي فقط أن نتذكر إن الملاحظات الواضحة وغير المختصرة ليست بكثيرة .

وفي الحد الأقصى ، يُمكن لبنك معطيات أن يصبح كافياً ، منذ أن يتم تجهيزه بنظام جيد لتنقيح الجداول . بعض الأدوات الطرفية هي قابلة لتنقيح رسوم بيانية ، بالتحكم بالفراغات الأفقية والعمودية في جزء من الملسم تقريباً . وإذا كان بتصرفنا هكذا عتاد ، فسيكون هناك فائدة كبرى من تجهيز الجداول ، الضرورية لمعرفة المعطيات الختام ، برسوم بيانية مناسبة ، أكثر وضوحاً وتعبيراً . لذا يعرض صانعو الأدوات الطرفية عادة ، مناهج للرسم : مكتوبة غالباً بلغة فورتران ، وهي سهلة التكييف مع أي حاسب .

3.32 - حسابات بسيطة

من الممكن توقع إضافة بعض عمليات الحساب إلى برامج التحضير الختام .
لذا ، فمن الممكن إضافة لوائح فيما بينها ، ضرب لائحة بعدد ، تجميع مختلف قيم اللائحة في ردة معينة من الوقت ، إجراء حسابات لنسبة الزيادة من تاريخ معين إلى تاريخ آخر ، الخ .

3.33 - حسابات إحصائية مركبة

من الممكن أن نوضع بتصرفنا مناهج أكثر تطوراً : تشديات (تمسيد) بواسطة وسائط متحركة ، أسية من مختلف الأنواع ، تضبيب متعدّد الجذور ، طرق BOX و Jenkins ، الخ .

في هذا المستوى ، يمكن أن تستعمل قوة الحاسب لوضع نماذج ، إجراء محاكاة ، فحص هذه الاستراتيجية أو تلك الخ . في هذه الحالات ، قد يكون مفيداً ربط المعطيات الداخلية للشركة بالمعطيات على المحيط ، ذات الطبيعة ماكرو - إقتصادية .

هذه الأخيرة يمكن أن تكون جاهزة بشكل معلوماتي ، بعض التنظيمات توزع لوائح من هذا النوع على أشرطة مغناطيسية ، أو بواسطة شبكات دولية للوقت المقسم .

هذه التقنيات ، المستعملة بشكل صحيح ، يُمكن أن تؤدي خدمات كبيرة : ولكن يجب أن لا ننسى أنها لا تأخذ معناها إلا بالارتكاز على مجمع معطيات بإمكانية عمل كبيرة ، وإلا فكل هذا هو هراء .

4 - مفاهيم حديثة

4.1 - مجامع المعطيات العلائقية

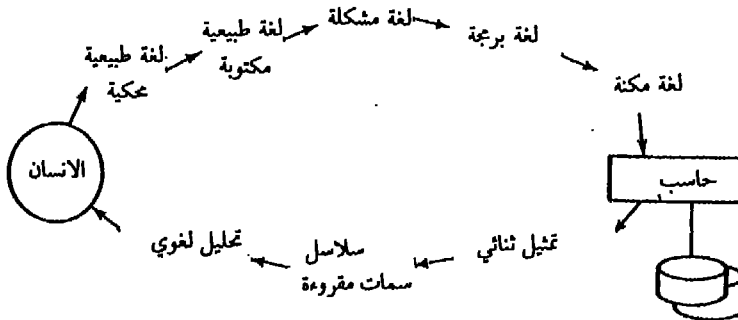
هذا المفهوم ، يعود إلى CODD ، وتاريخه يعود إلى 1970 . ولا يوجد شيء مشترك مع توصيات CODASYL ، التي تعود تقريباً إلى نفس العصر .

أنطلق CODD من الملاحظات التالية : مفهوم السجل الكلاسيكي ينسق ثابت هو متقابل (مرتبط بعلاقة تقابلية أو نظام موحد في العلاقات) أو Isomorphe مع العلاقات الرياضية بدرجة $n(n\text{-aire})$. إنطلاقاً من هنا ، فقد قام بتطوير نظرية مجامع للمعطيات تختلف تماماً عن مفاهيم CODASYL (SET ، MEMBRE ، مؤشرات ، الخ) .

مجمع المعطيات العلائقي هو مجموعة مشكلة من مجموعة علاقات من جميع الأنواع . يمكن لكل علاقة أن تتغير حسب الوقت . الوصف الكامل سيتطلب تشكيلاً رياضياً متطوراً ؛ ويخرج عن إطار هذا الكتاب . ولاكثر دقة يُنصح القارئ بالعودة إلى المراجع . يكفي هنا أن نعرف إن مجامع المعطيات العلائقية تفتح خطأ لاستعمال سهل وفعال لمجامع المعطيات الكبيرة ، التي تستدعي بشكل خاص كثيراً من تداخل حساب المحمولات (predicats) لتركيب الأسئلة المتعددة . وتستعمل إختيارياً في إطار ما يدعى الآن « الأنظمة الخبيرة (Systems experts) » .

4.2 - استعمال اللغة الطبيعية

الأداة الطرفية الأكثر طبيعية بالنسبة للإنسان هي التلفون وليست الطباعة أو غيرها . في السلسلة المزدوجة لتحويل المعلومات التي تضع المستخدم وبنك المعطيات في علاقة فيما بينها (الإنسان والآلة) ، نفتقد حلقتين (زريدتين) : الفهم ، بواسطة نظام معلومات ، اللغة المحكية ، والتفسير الأوتوماتيكي للغة الطبيعية (شكل 8) . في الاتجاه من الآلة نحو الإنسان ، يمكن أن نتكلم عن جميع المشاكل المحلولة :



شكل 8 - العلاقة بين المستخدم وبنك المعطيات

الحاسبات هي حالياً قادرة ، بواسطة أجهزة مُتخصّصة (أجهزة تحليل أصوات) ، من الإجابة على التلفون .

الأصوات المرسلّة ، الواضحة ، هي تركيبيّة بالكامل ، وغير مسجّلة سابقاً .
في الإتجاه الآخر من الإنسان نحو الآلة ، يضع تكويد الإشارة الصوتية مشاكل متعددة . ولكن تفسير اللغة الطبيعيّة المكتوبة بدأ يعمل بشكل صحيح ، على الأقل في بعض الحالات : استعمال مجموعة ثانوية من اللغة الطبيعيّة المُخصّصة إلى بنك معطيات محدد .

5· بنوك المعطيات والمعلومات

في جميع الحقول ، العلمية ، التقنية ، الاقتصادية ، الحقوقية ، الوثائقية ، تحاول المعلومات أن تتخلّى عن الورق ، الثقيل الوزن ، والباهظ الثمن ، لصالح نواقل المعلوماتية .

هذا الأخير يحمل قيمتين كبيرتين : قدرة الفرز على الحاسب ، إضافة إلى إمكانية التوزيع الانتقائي اللحظي حسب المعيار العلمي ، بسبب وجود شبكات المعلوماتية البعيدة .

هناك عدة بنوك للمعلومات موجودة الآن ، والتي توزع المعلومات ، على المشتركين بواسطة شبكات معلوماتية بعيدة خاصة وللجمهور . هذه الشبكات هي في الأصل ، CYBERNET ، TYMNET ، MARK III (تجارية ، USA ، بتوسيع عالمي) ، ARPA (للجمهور ، USA) ، EURONET (للجمهور ، أوروبا) ، TRANSPAC (للجمهور ، فرنسا) .

أما الخدم (Serveurs) ، فهي الحاسبات من جميع الأنواع ، الناقلّة لبنوك المعلومات والمربوطة بالشبكات . وهناك شبكات عامة أو خاصة تدير العمل الضخم بصيانة بنوك المعطيات التي تُوزّعها . وهي صاحبة المسؤولية والتحكّم . هذه الشركات هي أمريكية في أغلبها .

وفي النهاية ، فإن سجلات بنوك المعطيات الأسميّة تسمح بإمكانية قيادة ، تحكّم ومراقبة عميقة ودقيقة في البلاد .

مراجع

كتب أساسية في أنظمة إدارة مجامع معطيات S.G.B.D
الوثائق التقنية حول S.G.B.D ، الموضوعة بتصرفنا بواسطة موزعي هذه المناهج .
من الممكن أيضاً إستشارة الكتب التالية .

- E. F. CODD, A Relational Model of Data for Large Shared Data, *Banks. Comm., ACM*, Vol. 13, N° 5 (June 1970).
- CODASYL, Report of the Codasyl Data Base Task Group, *ACM* (New York, 1971).
- C. DELOBEL et M. ADIBA, *Bases de données et systèmes relationnels*, Dunod, 1982.
- A. FLORY, *Bases de données, conception et réalisation*, Economica (Paris, 1982).
- Ch. BERTHET, A. MESGUICH et B. NORMIER, *The problems of applying informations systems in organizations : communication between man and computer*, Institut Européen de Recherches et d'Etudes Supérieures en Management, Bruxelles (1975).
- D. MARTIN, *Bases de données : méthodes pratiques sur maxi et mini-ordinateurs*, Dunod-Informatique, Paris, 1981.

Répertoires de Banques de données :

- DIRECTORY OF ONLINE DATABASES, Vol. 3, n° 3, Spring 1982, Cuadra associates, Santa-Monica, 1982.
- DATA BASES IN EUROPE 1982, Répertoire des Banques et des serveurs européens connectés au réseau Euronet-Diane, C.C.I. Luxembourg, 1982.
- BASES ET BANQUES DE DONNÉES ACCESSIBLES EN CONVERSATIONNEL EN FRANCE, Association Nationale de la Recherche Technique (ANRT), Paris, 1981.
- GUIDE THÉMATIQUE DES BANQUES DE DONNÉES FRANÇAISES, Centre d'information des Banques de données et du Vidéo-text (CIBDV), Paris, 1982.
- RÉPERTOIRE DES PRODUCTEURS DE BASES ET BANQUES DE DONNÉES, Groupement Français des Producteurs de Bases et Banques de données (GFPBD), Paris, 1982.
- INTERACTIVE COMPUTING DIRECTORIES, Association of Time Sharing Users (ATSU), USA (annuel).

Organismes assurant la promotion des systèmes d'information automatisés :

- MIDIST (Mission interministérielle de développement de l'information scientifique et technique); 280, boulevard St-Germain, 75007 Paris. Tél. 550.32.50.
- DBMIST; ministère de l'Éducation nationale; Direction des bibliothèques, des musées et de l'information scientifique et technique, 3, boulevard Pasteur, Paris 75015. Tél. 539.25.75.
- ANRT (Association nationale de la recherche technique), 101, avenue Raymond-Poincaré, 75116 Paris. Tél. 501.72.27.
- CNIC (Centre national pour l'information chimique), 26, rue Boyer, 75020 Paris. Tél. 797.29.29.

CDST (Centre de documentation scientifique et technique du CNRS),
26, rue Boyer, 75020 Paris. Tél. 358.35.59.

GFPBD (Groupement français des producteurs de banques de données),
103, rue de Lille, 75007 Paris. Tél. 550.32.22.

ADBS (Association des documentalistes bibliothécaires spécialisés),
5, avenue Franco-Russe, 75007 Paris. Tél. 555.55.16.

CIBDV (Centre d'information des banques de données et du vidéotex),
11, rue du Marché-St-Honoré, 75001 Paris. Tél. 261.45.17.

ATSU (Association of Time-Sharing Users), 75 Manhattan Drive, Boul-
der Co, USA.

Législation :

LOI N° 78-17 DU 6 JANVIER 1978, *relative à l'informatique, aux fichiers
et aux libertés*, Journal Officiel du 7 janvier 1978, pp. 227 à 231.

+ Décret 78-774 du 17-07-78

+ Décret 78-1223 du 28-12-78

+ Décret 79-421 du 30-05-79

+ Décret 79-1160 du 28-12-79.

RAPPORTS DE LA COMMISSION NATIONALE INFORMA-
TIQUE ET LIBERTÉS (CNIL), à la Documentation Française
(Paris).

CNIL, 21, rue Saint-Guillaume, 75007 Paris, Tél. 544.40.65.

الفصل الخامس

لغات البرمجة

تُدعى لغات للبرمجة ، اللغات الخارجية ، أو اللغات المتطورة ، على عكس مختلف « لغات المكتبة » (أو اللغات بمستوى I) ولغات التأويل (اللغات من مستوى II) .

ولقد أصبحت لغات البرمجة هذه (لغات بمستوى III) ، الوسيلة الرئيسية لاتصال الخوارزم بالحاسب . وكما إن بنيتها قريبة من بنية هذه الأخيرة فهي تدعى غالباً لغات خوارزمية (ترانئية) .

لكل من اللغات ، عدد من السيئات والحسنات . وبشكل خاص ، فهي تحتاج إلى مدة للتصريف . ولكن وبما أنه من الأسرع كتابة برنامج بلغة خوارزمية أكثر من لغة المؤول ، وبما إن ثمن سعة الحاسب هو في تناقص بينما ساعة عمل المهندس هي في إزدياد ، فإن هذه السيئة (مدة التصريف) بدأت بالزوال .

نسيباً ، هذه اللغات هي سهلة للفهم والتعلم ، وهي أكثر مرونة من لغات المكتبة ، وتعديل البرنامج المكتوب بلغة خوارزمية يتم بسرعة أكبر من أي تعديل بلغة المؤول (assembler) .

يوجد حالياً حوالي مئة من لغات البرمجة المختلفة ، بعضها ليس سوى « دياكتيك » للأخرى . نصف هذه اللغات مصنوع لاجراء تطبيقات مُتخصّصة ، ومثلاً للمحاكاة (GPSS ، SIMSCRIPT ، الخ) ، وهناك حوالي 15 لغة كثيرة الاستعمال من بينها :

FORTRAN	}	للتطبيقات العلمية الرقمية
ALGOL		
BASIC	}	كاللغات في الوقت المقسّم
APL		
COBOL		كلغة للإدارة
LISP		لمعالجة اللوائح (*)
SNOBOL		لمعالجة سلاسل السمات
PL/1		لجميع الأعمال التطبيقية الممكنة

(*) استعمال LISP عرف نجاحاً كبيراً حالياً : وهو الوسيلة الأساسية للإنظمة الكبيرة «Systèmes experts» .

1 - فورتران FORTRAN

هذه اللغة هي الأكثر شعبية . وتاريخها يعود إلى بداية ظهور المكثات . وهي كثيرة الفائدة في التطبيقات العلمية الرقمية وتبقى جاهزة على أغلب الحاسبات .
ففي 10 تشرين أول سنة 1954 ، نشرت مجموعة الدراسات والأبحاث في الشركة العالمية للمكثات IBM دراسة هي :

«Preliminary Report. Specification for the IBM Mathematical FORMula TRANslation, FORTRAN».

لم يتم تقبل هذه اللغة بسهولة . وكان البعض يحتج على أن عمل المُصَرِّف هو أقل جودة من أفضل المبرمجين بلغة المكثة . إضافة لذلك فإن هذه الصيغة للفورتران كانت قليلة الاستقلالية عن المكثة .

هكذا ، وفي سنة 1958 ، جرى نشر صيغة جديدة : FORTRAN II . وكان الجديد فيها هو إمكانية إستعمال برامج ثانبوية («SUBROUTINE» ، و«FUNCTION») .

وحتى سنة 1961 ، التاريخ الذي جرى فيه إعتماد مصممين آخرين غير IBM ، للغة فورتران على مكثاتهم (Remington Rand UNIVAC) ، جرى تطوير عدد كبير من مصرفات FORTRAN ، وكان لكل منها ميزاته الخاصة ، المختلفة من لغة إلى أخرى . ولعالمية هذه الحالة ، جرى في آذار سنة 1961 ، تشكيل لجنة للمستعملين تدعى «SHARE FORTRAN commitee» ، لوضع صيغة جديدة للغة فورتران ، حيث FORTRAN II لم يكن بأي شكل مجموعة - ثانبوية . وفي نفس الوقت ، جرى إنشاد FORTRAN III في IBM ، وكان يحتوي كجديد على مواصفات وتحديثات بولية (boolean) .

وفي سنة 1962 ، نشرت لجنة «STARE FORTRAN» صيغة جديدة للغة فورتران تُعرف الآن بالصيغة FORTRAN IV .

ولقد شكلت اللجنة الأميركية للنماذج «American standard organisation» لجنة X3.4.3 لوضع معايير للغة FORTRAN . ولقد جرى تحديد لغتين هما : FORTRAN الكامل ، وأسس FORTRAN المعتمدة هي اللغة الأولى بواسطة معهد النماذج في الولايات المتحدة (USA) .

وفي سنة 1963 بدأ جميع المصممين يعتمدون لغة FORTRAN .

المميزات التقنية للغة FORTRAN

هناك ثلاثة مفاهيم جعلت من هذه اللغة وسيلة فعالة للحساب العلمي :

- ترجمة الصيغ العلمية (Formula-translation) ، مثلاً الصيغ التالية :

$$y = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \frac{x^5}{24}$$

$$z = 1 + \sin(x + 1)$$

$$\delta = \sqrt{b^2 - 4ac}$$

تكتب بلغة فورتران :

```
Y = 1. + X + X**2/2. + X**3/6.
      + X**5/24.
Z = 1. + SIN (X + 1.)
DELTA = .SQRT (B**2 - 4.*A*C)
```

كتابة هذه الصيغ بلغة فورتران هي قريبة من الكتابة الرياضية الكلاسيكية :
الحلقة DO (تكرر متتالي لسلسلة تعليمات) . هذا التحديد هو واحد من التحديدات
الأكثر فائدة . وهو يسمح ، بين الأشياء الأجرى بحساب التكامل ، ومعالجة
المصفوفات ، الخ .

- البرامج - الثانوية (من نوع «FUNCTION» أو «SUBROUTINE») . هذه البرامج
الثانوية هي مستعملة بواسطة برامج FORTRAN بشكل مستقل ويمكن أن تُشكل
مكتبات .

لغة فورتران هي سهلة للفهم . والمصرفات هي فعالة ، وتعمل بسرعة وتولد أكواد
فعالة . ولكنها تعاني من ولادتها باكراً ، في عصر لم يكن يتوقع فيه الإمكانيات الحالية
للحسابات . وإذا كانت هذه اللغة هي جيدة في الحساب الرقمي ، فلا تتمتع بمواصفات
وتحديدات في معالجة سلاسل السمات (إلا بشكل برامج ثانوية غير ملائمة
للاستعمال) . ما عدا ذلك ، فهي لا تحتوي على تراتبية (عشيرية) في المعطيات .

لذا يبقى فقط إستعمالها في حقلها الخاص ، الحساب العلمي الرقمي ، وهي
تواصل تقديم الخدمات الكبيرة ، على جميع المكثات ، حتى الصغيرة منها ، ويجب أن تكون
قسماً من المعلومات الأساسية لكل شخص يرغب باستعمال الحاسبات .

2 - الكوبول COBOL

تُطبق لغات الإدارة على المسائل ذات السجلات الكبيرة والتي يجب العمل عليها
مباشرة (إستيفاء يومي) . المعالجات والحسابات هي سهلة بشكل عام . وبما إن
السجلات الكبيرة لا يمكن أن تُحفظ في الذاكرة المركزية ، لذا يجب أن تكون لغات الإدارة
مُجهزة بوسائل إدخال - إخراج متطورة .

المفهوم الثاني الأساسي لهذه اللغات هي في كونها الأقرب إلى اللغات الطبيعية ، وهي مؤلفة من كلمات وأفعال طبيعية لوصف المعطيات والعمليات المتعلقة بها .

تابعاتها

فيا بعد ظهر عدد كبير من اللغات المُخصّصة للإدارة وبسرعة . وإستعمال الحاسبات كان مهياً في الإدارة (أكثر من 70%) . ومن جهة أخرى ، نلاحظ ، إن تطوّر وتعديل أغلب برامج الإدارة مثلاً ، برنامج للمدفوعات ، برنامج المحافظة على المخزون (مخزون أحد المستودعات) . . . الخ ما زال مستمراً . هذه التعديلات هي سهلة الأجراء في اللغات الخوارزمية أكبر منها في لغة المكنة . وفي النهاية ، يجب أن يكون بإمكاننا وبسهولة ربط أحد البرامج ، وفهم ما يعمله ويقوم به بسرعة : من هنا الحاجة ، وبالنسبة للغة البرمجة ، إلى أن تكون أكثر قرباً من اللغة الطبيعية .

تقريباً وفي نفس العصر ، قام مختلف المصممين بتطوير لغات الإدارة على هذه المفاهيم .

_ FLOW-MATIC (من REMINGTON Rand UNIVAC ، 1955) وكانت مُقدمة كلغة قريبة من اللغة الإنكليزية ، ومجهزة بقسم لوصف المعطيات ، مستقل عن إجراءات المعالجة .

_ AIMACO (Air Force Air Material Command) وجرت صناعتها في نفس الوقت على IBM 705 وعلى UNIVAC 1105 .

_ COMTRAN (COMmercial TRANslator , IBM, 1958) إنطلقت من نفس مفهوم FLOW-MATIC ، وكانت مُجهزة بإمكانيات خاصة لمعالجة الصيغ الرياضية (التقنية في فورتران) ، وتحتوي على التحديدات المهمة «... THEN... IF» والتي أدت إلى إدخال مفهوم التراتبية في المعطيات

_ FACT (Fully Automatic Compiling Technique, Minneapolis- Honey well) Regulator Co Data division, 1959)

لم يتم تنفيذها على مكنة أخرى غير المكنة 800 ، بسبب لغة COBOL وضغوطات الإدارة الأمريكية بخصوص هذه اللغة .

لغة كوبول

في سنة 1959 ، أثار Charles. A. Philips ، من قسم الدفاع في البنتاغون إجتماعاً للمصممين ، المستعملين ، الجامعيين وأعضاء الإدارة الأمريكية بهدف إحداث لغة إدارة مشتركة . ولقد جرى تحديد تصور من ثلاثة لجان (Short, Intermediate et long Range) للعمل . كانت اللجنة الأولى «Short Kange committee» تحتوي على

الشركات Remington- ، RCA ، Minneapolis-Honeywell ، IBM ، Burroughs ، Sylvania Electric products ، Rand Div. of sperry rand (Univac) ، والوكالات الحكومية Air Material Command USAF و David Taylor Model Basin ، من De- partement of the Navy .

اجتمعت اللجنة لأول مرة في 23 حزيران 1959 ، ووضعت ملاحظاتها على اللغة «Common Business oriented langage» ، أو COBOL في نهاية 1959 .

أما الشركات Control Data Corporation ، General Electric ، NCR ، وأخرى فقد ارتبطت بهم سنة 1960 .

ولقد جرى معايرة لغة COBOL في سنة 1963 (USAI X 3.3.3) ، وتم إنشاء صيغة تُدعى حالياً COBOL-65 . وقد إشتراك في تصميمها المنظومة (European ECMA Computer Manufacturer's Association) . ولقد جرى تحديد اللغة كنموذجية (USA Standard X 3.23.1968) في آب سنة 1968 . وكانت جميع المكثات المسلّمة الى الدولة الأمريكية تُسلم مع مصرّف COBOL ، إلا في بعض الحالات الشاذة القليلة (المكثات المصنوعة للعمل في الوقت الفصلي ، مثلاً) .

المميزات التقنية للغة كوبول

اللغة ليست عامة ولا مختصرة ، ولكنها قريبة من اللغة الانكليزية . تقسيم المعطيات هو مرهق للكتابة ، وإسهاب قسم المعالجة يعطيها صفة التكتيف .

لا تحتوي لغة COBOL على الدالات (في المعنى «FUNCTION» للغة FORTRAN) . والعدد الأقصى للدلائل هو ثلاثة في الجداول وهي موضع تصريح خاص مرهق في قسم المعطيات .

وعلى العكس ، يُمكن للمعطيات أن تتمثل في البنى التراتبية . إضافة لذلك ، يوجد فعل «SORT» مفيد بشكل خاص إذا كنا نرغب بإجراء أي ترتيب للمعطيات .

لغة الكوبول هي غير لائقة بمعالجة اللوائح ، كما وتعالج بشكل سيء سلاسل السمات . وهذا هو سبب بالنسبة لأي لغة إدارة . وعلى العكس ، فإن تنفيذ التعليمات الشرطية هو سهل وجيد .

مثلاً :

```
IF A IS GREATER THAN B GO TO  
PARAGRAPH-3 .
```

وتعليمتها PERFORM ، غير الموجودة في أي لغة أخرى ، هي من الوسائط المهمة .

ولقد حملت لغة COBOL إسهاماً كبيراً في تطوير المعلومات المناسبة للملاقي (Divi- sion Environnement)

وفي النهاية ، فإن إمكانيات تطوير ومعالجة السجلات هي جيدة . لغة البرمجة هذه هي شديدة الفعالية في مسائل معالجة السجلات الكبيرة ، وفي الحالة التي تكون فيها معالجة المعطيات سهلة .

لذا فإن لغة كوبول هي وسيط إدارة مفيد ، ولكنها محدودة . وسيكون هناك فائدة من تبديلها بلغة أخرى للإدارة ، جديدة و متكيفة بشكل أفضل مع تقنيات المعلوماتية حالياً .

BASIC - 3

صنع هذه اللغة الأساتذة Kurtz و Kemeny ، بمساعدة جنرال الكترينك ، في دارموث كوليدج (Darmouth College) في الولايات المتحدة ، وهي جامعة صغيرة مشهورة في حقل المعلوماتية . وكانت مهمتها تقديم لغة جبرية بسيطة للطلاب ، تسمح لهم ببلوغ المكتبة في الوقت المقسّم (time sharing) . اللغة (Beginners All pur- BASIC) (pose symbolic Instruction code) إشتغلت للمرة الأولى في سنة 1964 على المكتبة GI 225 . وهي لغة قريبة من لغة فورتران ، حيث تستعمل نفس العناصر الأساسية مع تبسيطها . وهي مرتبطة بالوقت المقسّم ، حيث أطلقت التطوير الداخلي . . لهذا فكل تعليمة BASIC تبدأ برقم للسطر يسمح بمعالجة بسيطة لبرنامج المصدر ، وبتسريع العمل .

ومن البديهي أن لا يكون لهذه اللغة الحقل التطبيقي الخاص ، ولا السهولة في إدارة وتنظيم السجلات كما في لغة COBOL . وليس لها قدرة وقوة لغة FORTRAN ، ولا إمكانيات لغة PL/ 1 . ولكنها لغة جيدة للبدء بتعليم البرمجة (وعلى الأخص في الصيغ الموسّعة) وتقديم خدمات جُلّي في هذا الحقل . وتطورها الحالي هو مرتبط بالتطور السريع للمعلوماتية الشخصية : نجد بازيك على جميع مكينات الميكروكومبيوتر . في فرنسا ، وللتطبيقات التعليمية ، عرّف J. Hebenstreit في سنة 1971 ، بطلب من وزارة التربية الوطنية ، لغة قريبة من بازيك تدعى (Langage Symbolique LSE d'Enseignement) . تستعمل اللغة LSE ألفباء فرنسية ، وهي سهلة للتعليم ، بدون أي توضيح : وتسمح ببرمجة عدد كبير من التطبيقات بتعقيد مختلف ، تبدأ من الحساب العلمي الكلاسيكي إلى البرامج المساعدة للتعليم في مختلف الحقول . وكلغة بازيك ، فهي صالحة للاستعمال على جميع الحاسبات الصغيرة(*) .

(*) نحن واطحن يجب أن نشير إلى أن أول لغة علمية مخاطبية هي فرنسية : اللغة (programmation auto- PAF matique des formules) على CAB 500 في سنة 1958 .

4 - اللغات المتعددة الاستعمال

في سنة 1959 ، أنشأت الشركة : System Development Corporation du stra- (Internal Algebraic IAL language) توسيعاً للغة (Jules (Schwartz) own Version of the international Algebraic language) . جرى تنفيذ هذه اللغة على عدة مكينات ، ولكنها تفتقد مع ذلك إلى المصروفات . ولكن لغة البرمجة المتعددة الاستعمال والأكثر أهمية هي لغة PL / 1 .

لغة البرمجة PL / 1

وبسبب عدم كفاية لغة فورتران في معالجة سلاسل السمات ، ومعالجة السجلات والتفاعل مع الأدوات الحديثة ، شكلت اللجنة «SHARE FORTRAN Committee» وشركة IBM ، في سنة 1964 ، لجنة لتطوير اللغات «Advanced language Development committee» درست اللغات COBOL ، ALGOL ، JOVIAL كي تحاول أن تقوم بإجراء تحليل لها . ولقد أثار تقريرها الأول سنة 1964 ردات فعل مختلفة . البعض كان ممتازاً ، لجهة المفهوم التحليلي لهذه اللغات التي كانت تُجمع المواصفات الأفضل للغات FORTRAN ، ALGOL ، COBOL ، وأخرى سيئة : وكان يُطلب معرفة الفائدة من هكذا خليط .

ولقد حصلت اللغة الجديدة على الإسم NPL (New Programming Language) وبعد ذلك جرى إجراء عدة تعديلات عليها ، ومن ثم تقديم تقرير ثان عنها في نهاية 1964 ، وإنتهى باختيار الاسم PL/ 1 (Programming language Number 1) .

بينما كانت صناعة الحاسبات تهتم عن قرب بالموضوع ، كانت صناعة المصروفات تنطلق في Hursley في بريطانيا ، وفي مختبرات IBM بينما كانت اللغة تُطور في الولايات المتحدة .

المصروف الأول (PL/ 1-F-360, IBM) كان جاهزاً في آب سنة 1966 . خلال هذا الوقت ، كان بعض المصممين يهتمون بلغة PL/ 1 ، وينشئون فرق عمل وأبحاث ويطرحون مشكلة تكييف اللغة على مكيناتهم .

الصيغ الأولى للمصروفات لم تقدم أي نجاح كامل . وبسبب تعقيد اللغة ، فإن المصروفات كانت تعمل ببطء وتنتج أكواداً قليلة الفعالية .

وكان هناك بعض المستعملين الذي حكموا بشكل غير كاف على PL/ 1 . ولكن لا يجب الخلط بين اللغة ومصروف هذه اللغة . اللغة يُمكن أن تكون مهمة بينما قد يكون المصروف نخبياً للامال .

ولكن الصيغة الرابعة للمصرف PL / 1-F-360 (Hursly) كانت جيدة .
التصريف يتم بسرعة ، ويأخذ مكاناً صغيراً في الذاكرة ، ويولد كوداً قوياً
وفعالاً ، مع إعتبار الإمكانيات الكبيرة لمعالجة المعطيات التي تقدمها هذه اللغة .

ولكن التوافق مع لغة فورتران ليس كاملاً (بلوغ إلى نصف كلمة في النسق الثنائي
الثابت) . الصيغة الخامسة لنفس المصرف تطمر هذه الفجوة في نفس الوقت الذي تضيف
فيه مواصفات جديدة مهمة في معالجة سلاسل السمات وتزيد من فعالية الكود المولد ، مما
يجعل لغة PL / 1 تقريباً بنفس سرعة فورتران وكوبول .

المصرفات الحالية هي فعالة بشكل ملحوظ ، كما بالنسبة للبرمجة كذلك بالنسبة
لأفضلية الكود المولد ، والتصورات المناسبة لقيمة PL / 1 ، والصالحة في سنة 1966 ،
ليست صالحة اليوم ، وعلى الأخص إذا أخذنا بالحسبان الوقت الذي نربحه اليوم من وضع
البرامج في العمل .

فقط لغة PL / 1 تسمح حالياً بمعالجة صحيحة للجداول والتركيبات ، وهذا غير
ممکن في لغة FORTRAN وعلى الأخص بلغة COBOL .

تحتوي لغة PL / 1 على جميع تسهيلات لغة فورتران في الحساب ، وتسمح إضافة
لذلك بمعالجة أسط للمصفوفات والجداول .

وهي تسمح أيضاً بمعالجة بسيطة للوائح بواسطة نظام المتحولات المؤشرة
(«BASED») وتبقى اللغة الوحيدة الخوارزمية المتكيفة مع معالجة السلاسل .

بواسطة نظام الماكرو تعليمات ، يمكن أن يتوسع على نفسه . وبسبب تركيبها
الزجلية والتراتبية فهي تصبح اللغة الأفضل للتربية والتعليم ، فلها تركيبة ALGOL ،
مزودة بقدرة وإجراءات .

وهي لغة جيدة للإدارة كلغة كوبول ، حيث تستعمل جميع التحديدات في معالجة
السجلات مع تبسيطها

الآن ، ومنذ بداية مشروع PL / 1 فلقد كان لها تأثير كبير على صناعة الحاسبات .
وبإمكانها تقنياً أن تستبدل اللغات الأساسية الموجودة ALGOL ، FORTRAN ،
COBOL .

ويعرض المصممون الأساسيون اليوم مصرفات PL / 1 فعالة . وهذا هو الحال مع
IBM وكذلك مع BULL وUNIVAC أيضاً .

ADA - 5

أمام الثمن الزائد في صيانة البرامج ، أطلقت وزارة الدفاع في الولايات المتحدة

(القسم DOD) في سنة 1975 نداءً إلى تطوير لغة مؤكدة ، مقروءة ، تُسهّل البرمجة والصيانة .

وفي سنة 1977 جرى تسليم حوالي 17 عرضاً إلى وزارة الدفاع ، وجرى الاحتفاظ بأربعة منها (من Intermetrics ، Softech ، SRI International ، CII- Honeywell-Bull) . وفي النهاية جرى إختيار الأخيرة . هذه اللغة الجديدة المشتركة ناتجة عن عروض مشتركة ، ولكنها بشكل أساسي من إختراع CII Honeywell- Bull ، ساعده بها Henry ledgard وآخرون كثير . ولقد جرى تسميتها ADA ، على شرف الكونتس Au- gusta Ada Lovelace ، إبنة الشاعر الإنكليزي Lord Byron وصديقة شارل بابديج (Charles Babbage) ، حيث إرتبطت بكتاباتة . « إذا كان بابديج أباً للتكنولوجيا الحديثة في الحاسبات ، يقول هنري لادكار (Henri Ledgard) ، فإن Ada Lovelace هي (الإبنة الكبيرة للكمبيوتر) Great lady of Computers ، ويمكن أن تعتبر كزوجته العاقلة » .
ومن الباكر أن نقول إن هذه اللغة ، الواسعة الانتشار ، سيكون لها مستقبل باهر : لكن هذا الا مل محتمل وذلك بسبب صفاتها . إضافة إلى أن الحاجة إلى الحصول على معايير في مادة البرمجة أصبح ضرورياً و ADA تستفيد من الخبرة في المفاهيم الحديثة في البرمجة ، ويمكن أن تتلاءم كلغة عامة متعددة الاستعمال .

مراجع
كتب أساسية :

J. ARSAC, *La construction de programmes structurés*, Dunod-Informatique, Paris, Nouveau tirage 1981.

J. ARSAC, *Premières leçons de programmation*, C'édic-Nathan, Paris, 1980.

H. F. LEDGARD, *Proverbes de programmation*, traduits et annotés par J. ARSAC, Dunod-Informatique, Paris, Nouveau tirage 1981.

Pour le langage ADA :

H. F. LEDGARD et RAPPORT ADA, *ADA, an Introduction ; ADA Reference Manual (July 1980)*, Springer Verlag (New York, 1981).

D. LE VERRAND, *Le langage ADA, manuel d'évaluation*, Dunod, 1982.

الفصل السادس

FORTRAN

1 - مواضيع اللغة

1.1 - مجموعة السمات

تستعمل لغة فورتران مجموعة من 48 سمة: يُستعمل البياض (blanc) أو الفراغ لفصل مختلف عناصر التعليمة ، كي نحصل على قراءة أفضل . هكذا تهمل الفراغات بواسطة المصروفات ، إلاّ عندما تدخل إلى ثابتة هولورايت (أو ثابتة رمزية مؤلفة من سلسلة من السمات) . من الممكن أن تدخل الفراغات إلى الكلمات أو لا ندخلها ، وإذا استعملناها فباستطاعتنا إدخال ما نريد منها .
لهذا فالكتابات التالية :

GO IO 1543

GOIO1543

هي متعادلة ، ولكن الشكل الأول ، الأوضح ، يُفضّل عن الآخر . الأحرف :
وتدعى أيضاً سمات أبجدية ، وهي الأحرف الستة وعشرين من الألفباء ، من A إلى Z .
وتتمثل عادة في الأشكال الكبيرة (Majuscule) ، ولكن هذا لا يمنع بعض المصروفات من استقبال الأحرف الصغيرة وتحويلها إلى كبيرة .

في فرنسا ، يُمثّل الحرف O مع قضيب 0 ، مثلاً SCAR 0 ، وفي أميركا الاتفاق هو العكس ، حيث يمثّل الصفر مع قضيب 0 ، مثلاً : 1500.25 .
ولكن هذا ، لا يعني أي تفریق في شكل الحرف O والصفر في أغلب الطابعات والأدوات الطرفية

وفي هذا الكتاب يُمثّل الصفر على الشكل التالي 0
الأرقام هي الأرقام العربية العشرة ، من 0 إلى 9 .
السمات الخاصة : هي السمات التالية :

+ زائد
 - ناقص
 * نجمة «Star»
 / قضيب قسمة «Slash»
 = يساوي
 . نقطة
 , فاصلة
 (هلال مفتوح أو يسار .
 (هلال مغلق أو يمين .
 ' أبوستروف «Guote»
 \$ دولار

يرجى من القارئ مراجعة التمثيل الداخلي لهذه السمات في الملحق A . وفي الكود
 . EBCDIC و ASCII

1.2 - الثوابت

1.21 - الثوابت الجبرية

تعرف لغة فورتران نوعين من التمثيل الرقمي : النوع صحيح (entier) (ثنائي ثابت) والنوع مُتحرك (جزء عشري وأس) .

أ - الثوابت الصحيحة

وتُمثل بواسطة أعداد صحيحة عشرية ، إيجابية أو سلبية . القيم القصوى تتعلّق بـميزات المكنة المستعملة . وإذا كانت n هي الطول الثنائي للكلمة ، فإن أكبر قيمة ممكنة للعدد الصحيح هي : $2^{n-1} - 1$

مثلاً ، إذا كان $n = 32$ (مكنة بالبايتات) ، فهذه القيمة القصوى تعادل 2147483 . 647

أمثلة على الثوابت الصحيحة .

```

    12
   - 257
    0
+ 126278
- 8334
```

إستعمال الإشارة + ، في حالة الأعداد الصحيحة الإيجابية ، هو دائماً إختياري . إضافة لذلك ، فواحد أو عدة بياضات يمكن أن تفصل الاشارات عندما تكون موجودة في العدد .

ب - الثوابت بفاصلة متحركة .
تكتب هذه الثوابت بطريقتين مختلفتين
الشكل الأول

$$\begin{aligned} & 18.53 \\ - & 257.01 \\ & 1. \\ - & 12. \end{aligned}$$

النقطة العشرية هي إلزامية ، حتى ولو كان العدد صحيحاً .
الشكل الثاني :

$$\begin{aligned} & 0.1853E+02 \\ - & 0.25701E+03 \\ & 1.0E00 \\ - & 120.0E-01 \end{aligned}$$

E تعني « قوة عشرة أو أس » . الأس هو عدد صحيح يتألف من رقمين على الأكثر ،
إيجابي ، سلبي أو () . الجزء العشري يكتب كتابته متحركة وبالشكل الأول .

ج - الثوابت بفاصلة متحركة وبدقة مزدوجة
من الممكن زيادة دقة الأعداد الحقيقية . والكتابة ليست مختلفة .
الشكل الأول :

$$\begin{aligned} & 2.718281828 \\ - & 15.0023580132 \end{aligned}$$

الشكل الأول هو شبيه بالشكل الأول السابق ، بعدد الأرقام ذات الدلالة . النقطة
العشرية هي دائماً إلزامية .

الشكل الثاني :

$$\begin{aligned} & 2.718281828 D 0 \\ - & 1.50023580132 D + 01 \end{aligned}$$

الكتابة هي شبيهة بالشكل الثاني السابق ، ولكن الحرف D هو المستعمل بدلاً من
الحرف E . وفي هذه الحالة أيضاً الأس (القوة عشرة) هو عدد صحيح يتألف من رقمين
على الأكثر ، إيجابي ، سلبي أو صفر .

1.22 - الثوابت المنطقية .

الثابتة المنطقية لا يُمكن أن تكون إلا « حقيقة = vrai = true » أو « غلط I faux =

FALSE » .

« vrai » - TRUE .

« faux » - FALSE .

ملاحظة : النقاط هي إلزامية ..

1.23 - الثوابت الأبعددية

وهي عبارة عن سلاسل السمات المختلفة . وحسب نوع المصروف يُمكن أن تُحصر بطريقتين مختلفتين : باتباعها بالمعرف nH ، حيث n هي طول سلسلة السمات ، ويكون صحيح وإيجابي ، أو باتباعها بواسطة أبوستروف (' ') .

أمثلة :

```
'ABCDEFGH'  
'A01+2-/3AZ'  
'JEAN-PIERRE'  
'ALPHA BETA'  
10HABCD1234YZ  
2HbA
```

(b تمثل الفراغ) .

ملاحظة : جرى إختيار H بواسطة مخترعي FORTRAN على شرف Dr

Holoreith ، مخترع البطاقات المثقوبة في شركة IBM .

1.24 - الثوابت المركبة

يكتب القسمان ، الصحيح والوهمي من العدد المركب ، بالتعبير الحقيقي ، مفصولين بواسطة فاصلة أو بين أهلة .

أمثلة :

(12.544, 24.012)	قسم صحيح	= 12.544
	قسم وهمي	= 24.012
(0.1, -27.33)	قسم صحيح	= 0.1
	قسم وهمي	= 27.33
(0., 0.)	قسم صحيح	

1.3 - المتحولات

1.31 - قواعد الكتابة

تُعرف المتحولة باسمها . وفي لغة النورتران هذا الاسم هو عبارة عن سلسلة من 6 سمات أبجدية على الأكثر (فقط من الأحرف والأرقام) . والسمة الأولى هي إلزامياً حرف .
أمثلة :

ALPHA
Z001
KILO etc...

1.32 - المتحولات اللا توجيهية (Variables Scalaires)

أ - التصريح الضمني

عملية إستعمال متحولة لمرة واحدة على الأقل في أحد البرامج يكفي بأن يجز لها المصرف عنواناً في الذاكرة .
في غياب أية دقة أخرى في التصريح ، ستعتبر المتحولة في البرنامج كمتحولة .
- صحيحة

إذا كان الحرف الأول من إسمها هو : I, J, K, L, M, N .
- بفاصلة متحركة ودقة بسيطة
إذا كان الحرف الأول من الإسم يختلف عن I, J, K, L, M, N .

ب - التصريحات الجلية (explicit declaration)

التصريحات الجلية (الواضحة) ، عندما تكون موجودة ، لها أفضلية عن القواعد السابقة . من الممكن إذا التصريح عن متحولة كصحيحة أو بفاصلة متحركة ، أو بدقة مزدوجة ، أو مركبة ، أو منطقية .
التصريح عن المتحولة يجب أن يدخل إلى البرنامج قبل أية تعليمة تستعمل هذه المتحولة أو المتحولات المعتبرة . وبشكل عام ، نقوم بتجميع هذه التصريحات في بداية البرنامج .

متحولات صحيحة

التصريح : INTEGER liste

حيث liste هي عبارة عن لائحة بأسماء المتحولات ، مفصولة عن بعضها بواسطة فواصل . يمكن لهذه اللائحة أن تحتزل في متحولة واحدة .

INTEGER ALPHA, Z001

مثلاً :

<u>REAL</u> liste	متحولات بفاصلة متحركة ودقة بسيطة التصريح :
<u>DOUBLE PRECISION</u> liste	متحولات بفاصلة متحركة ودقة مزدوجة التصريح : متحولات مركبة
<u>COMPLEX</u> liste	التصريح : متحولات منطقية
<u>LOGICAL</u> liste	التصريح :

1.33 - أبعاد المتحولات

من الممكن ، في لغة فورتران ، إستعمال جداول من 1 أو عدة دلائل (3)
ثلاثة كحدّ أقصى للنظم الصغيرة ، وفي فورتران ANSI حتى 7 دلائل في بعض
الحالات) .

تؤلف المتحولات جدولاً يحمل نفس الإسم ، وتراجع بواسطة هذا الإسم ، متبوعاً
بلائحة من الدلائل بين أهلة . وتكون جميعها من نفس النوع في جدول معين .

أ - التصريحات

وتتم ، قبل أي إلتقاء للمتحوّلة ، بواسطة الأمر DIMENSION :

DIMENSION liste : التصريح :

DIMENSION ALPHA (10 , 25) : مثلاً 1 :

ALPHA هي إذاً عبارة عن جدول من $10 \times 25 = 250$ متحوّلة حقيقية بدقة
بسيطة . بلوغ ونيل كل متحوّلة يتم بواسطة إسمها إضافة إلى مؤشرين ، حيث المؤشر
الأول (الدليل الأول) موجود بين الأعداد 1 و 10 ، والثاني بين الأعداد 1 و 25 .

DIMENSION X (100) , K (1000) : مثل رقم 2 :

X هي عبارة عن جدول من 100 متحوّلة حقيقية ، يبعد واحد (بمؤشر واحد)
K هي عبارة عن جدول من 1000 متحوّلة صحيحة ، وأيضاً يبعد واحد .

DIMENSION TAB (30 , 30 , 5) , M (10 , 10) : مثل 3 :

TAB هو عبارة عن جدول بثلاثة أبعاد ، ويتألف من 45 متحوّلة بالمجموع .
M هو عبارة عن جدول ببعدين ، ويتألف من 100 متحوّلة .

وعندما نرغب بتجاوز قواعد التصريح الضمني للنوع ، من الممكن أن نستعمل
التصريحات مثل REAL ، INTEGER ، الخ . . . في هذه الحالة ، يجب أن يسبق
التصريح عن النوع تصريحاً عن البعد .

LOGICAL AIG
DIMENSION AIG(250)

مثلاً :

بعض المصروفات تسمح بتكثيف التصريحين .

LOGICAL AIG(250)

مثلاً :

ب - الدليل (التأثير)

يُمكن أن يكون الدليل عبارة عن ثابتة صحيحة إيجابية ، أو متحولة صحيحة إيجابية ، أو عبارة جبرية من الشكل :

(متحولة + ثابتة) $v + c$

(ثابتة \times متحولة)

$v - c$

$c * v$

$c * v + c$

$c * v - c$

بعض المصروفات يسمح بالتعابير العامة .

وفي الشكل ، وللاحتفاظ بإمكانية نقل محتمل للبرنامج على أنظمة أخرى ، من الممكن أن ننحصر في إستعمال المتحولات الصحيحة المعروفة بشكل جيد .

وفي FORTRAN ، وعلى عكس ما يجري في أغلبية لغات البرمجة الأخرى ، وبالتحديد في COBOL و PL/1 ، فإن الجداول ترتب في الذاكرة حسب مؤشرات (الدلائل indice) تدور من اليسار . هكذا ، مثلاً ، الجدول KT يُصرَّح عنه بالأمر .

DIMENSION KT(5, 3)

ورُتب على الشكل التالي :

KT(1,1) KT(2,1) KT(3,1) KT(4,1) KT(5,1) KT(1,2) KT(2,2)

KT(3,2) KT(4,2) . KT(5,2) KT(1,3) etc...

1.34 - إعداد المتحولات

من الممكن تصنيف وإعداد المتحولات اللا إتجاهية (scalar) أو الجداول عند التصريف . نستعمل لهذا الغرض الأمر DATA .

الشكل العام للأمر DATA هو التالي :

Liste 1, List 2 - لوائح المتحولات

Liste de constantes - لائحة بالثوابت الممنوحة للمتحولات .

مثل 1 : DATA X, Y, Z / 0.1, 25.7, 1. /

هكذا ، يتم إعداد المتحولة X إلى 0.1 و Y إلى الثابتة 25.7 و Z إلى 1 .

مثل 2 : DIMENSION K(100)

DATA K / 50 * 0, 25 * 2, 25 * 1 /

يتم إعداد الجدول الصحيح بالكامل : القيم الخمسون الأولى هي صفر ، وال 25 التالية هي 2 وأل 25 الأخيرة هي 1 . العدد 50 (مثلاً) متبوع بنجمة هو معامل للتكرار . في حالة إعداد جدول من عدة دلائل ، يجب أن نتذكر نظام ترتيب مختلف عناصر الجدول في الذاكرة .

مثل 3 : DIMENSION KT(5, 3)

DATA KT / 3 * 0, 12 * 1 /

هكذا ، فالعناصر KT(1,1) ، KT(2, 1) ، KT(3, 1) هي 0 والباقية تعادل 1 :

مثل 4 : LOGICAL C1, C2

DATA C1, C2 / .TRUE. , .FALSE. /

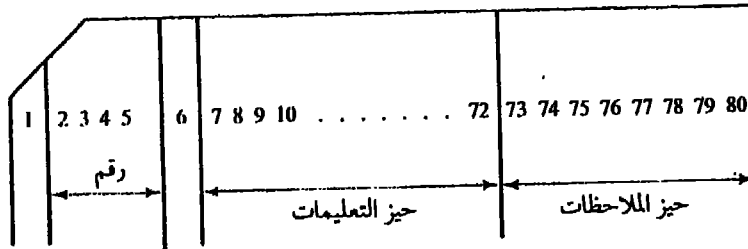
1.4 - أوامر اللغة

جميع أوامر اللغة هي عبارة عن كلمات أبجدية ، تناسب متتالية مُحَدَّدة من العمليات . هكذا ، مثلاً ، GOTO ، STOP ، IF ، DO ، الخ . . . وفي أغلب الأحيان ، يُشار إلى عمليات إنتقال حيز من الذاكرة من مكان إلى آخر ، إضافة إلى عمليات معالجة المعطيات بواسطة سمات خاصة .

أما كلمات لغة FORTRAN فهي غير محفوظة . ومن الممكن استعمالها كاسماء متحولات . وهذا ما يجب ألا يُنصح به ، لأسباب تتعلق بوضوح البرنامج .

2 - كتابة التعليمات

نكتب في لغة فورتران تعليمة واحدة على كل سطر . يتألف هذا السطر من عدة حيزات (*)



(*) العرض الجاري في موضوع البطاقة يبقى صالحاً في استعمال الأداة الطرفية .

العامود 1 يُمكن أن يحتوي عند الاقتضاء على الحرف C . كامل النص الموجود على البطاقة يُمكن أن يعتبر ملاحظة وسيمهل بواسطة المصرف .

العامود من 2-5 (ومحتماً 1-5) خاص بكتابة عدد (رقم) صحيح ، إيجابي بدون إشارة ، يستخدم كوسم مرجعي للتعليمية . جميع الأرقام الموجودة في هذا الحيز يجب أن تكون مختلفة في نفس البرنامج .

العامود رقم 6 هو بشكل عام فارغ . وإذا كان يحتوي على سمة مختلفة موجودة في هذا العامود ، فالنص الموجود في الأعمدة 7-72 يعتبر تابعاً للسطر السابق .

الأعمدة 7-72 تُستعمل لكتابة نص التعليمية .

تعمل الأعمدة 73-80 بواسطة المصرف . ولكن ، بإمكاننا إذا أردنا ، إستعمالها لترقيم البطاقات .

هذه الحيزات يُمكن أن تكون مختلفة في حالة الأنظمة بالوقت المقسّم ، وبالتحديد في كل ما يتعلّق بعامود السلسلة . وفي أغلب الحالات نجد الحيز « رقم » ، الفارغ محتملاً ، متبوعاً بالحيز « تعليمية » .

3 - التركيبة العامة للبرنامج

البرنامج بلغة فورتران هو عبارة عن سلسلة من التعليمات ، المتبوعة بتصاريح التعليمية الأخيرة من البرنامج هي END . وفي الحقيقة هذه التعليمية هي موجهة نحو المصرف ، لتشير إليه وبواسطتها إلى النهاية الفيزيائية للبرنامج . وعند الاقتضاء ، يُمكن للبرامج الثانوية أن تتابع . وهي نفسها تنتهي أيضاً بأوامر من نوع END .

إدارة الذاكرة هي من نوع ساكن . وهذا يعني إن جميع الحيزات من الذاكرة والمناسبة للشوايت ، والمتحولات اللاتوجيهية أو غيرها ، إضافة إلى بعض تعليمات الوصف (مثلاً التعليمات 'FORMAT') هي محدّدة بشكل ثابت قبل بداية تنفيذ البرنامج ولا تتعدّل أبداً خلال هذا التنفيذ . لذا ، يجب على المبرمج في اللغة لغة FORTRAN أن يدرك هذا المفهوم في ذاكرته عند كتابة البرنامج . وبإمكاننا ، غالباً ، تفادي الاستعمال غير المفيد وإهدار مكان واسع من الذاكرة ، وذلك بإعادة إستعمال بعض العناصر من الجداول .

4 - تعليمات التبادل

يُرمز في لغة الفورتران إلى تعليمية التبادل بواسطة الرمز = أمثلة :

$$\begin{aligned} X &= 12.5 \\ K &= J * L - 1 \quad \dots \text{الخ} \end{aligned}$$

يجسب التعبير لجهة يمين الإشارة = وتُنقل النتيجة إلى المتحولة على يسار الإشارة = .
يُبَدَّل المضمون السابق بواسطة المضمون الجديد . مهما يكن نوع التعبير إلى يمين الإشارة = ،
تحوّل القيمة الناتجة ، ومحتماً ، إلى نوع يتناسب مع نوع المتحولة الهدف ، إلى اليسار .
أمثلة :

$$\begin{aligned} X &= 12.337 \\ M &= X \\ X &= M \end{aligned}$$

التعلية (1) تنقل القيمة 12.337 ، الحقيقية الإيجابية ، إلى المتحولة X الحقيقية أيضاً (نفترض عدم وجود تصريح واضح عن X ، ولا أيضاً عن M) . هذه التعلية (1) لا تؤدي إلى أي عملية تحويل .

التعلية (2) تؤدي ، مع تحويل من الحقيقي إلى الصحيح ، إلى تبديل قيمة X ، وهي 12.337 ، بقيمة M . فقط القسم الصحيح سيوجد في M ، الذي يأخذ القيمة الصحيحة 12 .

التعلية (3) تنقل ، مع تحويل العدد الصحيح إلى حقيقي ، قيمة المتحولة M ، أي 12 ، إلى X ، التي تأخذ الآن القيمة الحقيقية 12 .

5 - العمليات الجبرية

5.1 - المؤثرات الجبرية

المؤثرات الجبرية (arithmetic operations) هي التالية :

- + الجمع
- الطرح
- * الضرب
- / القسمة
- ** مرفوع ب .

أمثلة :

$$\begin{aligned} X + Y & \text{ مجموع } X \text{ مع } Y \\ K - 1 & \text{ الفرق } K \text{ ناقص } 1 . \\ ALPHA * 3.5 & \text{ نتيجة ضرب ALPHA مع } 3.5 \\ GAMMA / 5.1 & \text{ قسمة GAMMA على } 5.1 \\ X1 ** K & \text{ بقوة } K \end{aligned}$$

وفي الأصل ، التعبير الجبري ، أي السلسلة من المتحولات والثوابت المفصولة

بواسطة مؤثرات ، يجب أن يكون متجانساً : المتحولات والثوابت يجب أن تكون بنفس النوعية ، صحيحة ، أو بفاصلة متحركة ، أو مركبة ، الخ . . .

وبسبب ، كون أغلبية المصروفات تقبل خلط هذه الأنواع . في هذه الحالة ، فإن حساب قيمة التعبير تتم في نوع المتحولة أو الثابتة التي تُقدّم الدقة الأكبر . أي ما معناه .

في دقة مزدوجة أو مركبة
أو بالخلط في الحقيقي بدقة بسيطة .
أو بالخلط في الصحيح .

5.2 - الدالات

هناك نوعان من الدالات في لغة فورتران : الدالات الرياضية التي تناسب خوارزميات الحساب المعقدة ، ودالات الخدمة ، المناسبة لمعالجة المعطيات البسيطة .

يُمكن للدالة أن تكون بواحد أو عدة مُعاملات ، موضوعة بين أهلة . المُعامل هو تعبير جبري ، كل دالة تعيد قيمة واحدة .

5.21 - الدالات الجبرية

القواعد

- أ - لا يُمكن أن تستعمل إسم دالة رياضية كإسم لمتحولة .
- ب - الدالة الرياضية لا تستعمل أبداً النوع الصحيح ، أو النوع المنطقي . الأنواع الوحيدة المستعملة هي الحقيقية ، بدقة بسيطة أو مزدوجة ، والنوع المركب .
- ج - في الحالة التي نستعمل بها دالة رياضية بدقة مزدوجة أو مركبة ، يجب من جهة ، إستعمال دالة تحت الاسم المناسب لنوعها ، ومن جهة أخرى التصريح عنها بوضوح في أمر من نوع DOUBLE PRECISION أو COMPLEX .
- د - النتيجة التي تعيدها الدالة هي من نفس نوع مُعاملاتها .

أمثلة :

SQRT	جذر تربيعي من X
EXP(Z-1.5)	دالة أسية من Z-1.5
SIN(15.*A)	جيب A * 15

الجدول 1 يعطينا لائحة بالدالات الرياضية الرئيسية الموضوعة بتصريف فورتران . الدالات التي يبدأ إسمها بالحرف C هي مركبة (ما عدا COS, COSH) . وتلك التي تبدأ أسمائها بـ D هي بدقة مزدوجة .

جدول 1 - الدوال الرياضية الرئيسية

النوع	المعنى	الدالة
حقيقي	جذر تربيعي من X	SORT (X)
دقة مزدوجة	جذر تربيعي من X	DSQRT (X)
مركبة	جذر تربيعي من X	CSORT (X)
حقيقي	لوغاريتم ناير من X	ALOG (X)
دقة مزدوجة	لوغاريتم ناير من X	DLOG (X)
مركب	لوغاريتم ناير من X	CLOG (X)
حقيقي	لوغاريتم عشري من X	LOG 10 (X)
حقيقي	دالة أسية e^x	EXP (X)
حقيقي	جيب X (Radians)	SIN (X)
حقيقي	جيب X (درجات)	SIND (X)
حقيقي	جيب التمام X (درجات)	COS (X)
حقيقي	تضلل X	ATAN (X)
حقيقي	جيب زائدي المقطع من X	SINH (X)
حقيقي	جيب التمام زائدي المقطع من X	COSH (x)
حقيقي	مولد الأعداد العشوائية	RAND (X)
حقيقي	دالة خطأ	ERF (X)
حقيقي	جذر مكعب	'BRT (X)

ملاحظة : لائحة الدالات الرياضية الجاهزة تتعلق كثيراً بالمصرف المستعمل .
ويجب مراجعة الوثائق المناسبة .

5.22 - دالات الخدمة

القاعدة :

يجب تفادي التصريح عن إسم دالة خدمة ، لا ضمناً ولا بوضوح ، هكذا غلطة ستؤدي إلى أن يصبح هذا الإسم إسماً لتحولة وسيكون من المستحيل إستعمال الدالة المناسبة في البرنامج .

الجدول 2 يعطي لائحة بالدوال الرئيسية للخدمة والجاهزة بتصرف فورتران .

جدول رقم 2 - الدوال الرئيسية للخدمة

دالة	معامل	معنى	نتيجة	نوع
ABS (X)	قيمة مطلقة	حقيقي	حقيقي	حقيقي
IABS (X)	قيمة مطلقة	صحيح	صحيح	صحيح
FLOAT (X)	تحويل من صحيح إلى حقيقي	صحيح	حقيقي	حقيقي
IFIX (X)	تحويل من حقيقي إلى صحيح	حقيقي	صحيح	صحيح
REAL(X)	قسم حقيقي من عدد مركب	مركب	حقيقي	حقيقي
AIMAG (X)	قسم وهمي من عدد مركب	مركب	حقيقي	حقيقي
INT (X)	قسم صحيح من عدد حقيقي	حقيقي	صحيح	صحيح
AINT (X)	قسم صحيح من حقيقي	حقيقي	حقيقي	حقيقي
SIGN (X)	يعيد الإشارة (+1 ، -1 أو 0)	حقيقي	حقيقي	حقيقي
AMAX0 (X, Y, ...)	يعيد المعامل الأكبر	صحيح	حقيقي	حقيقي
AMAX1 (X, Y, ...)	يعيد المعامل الأكبر	حقيقي	حقيقي	حقيقي
MAX0 (X, Y, ..)	يعيد المعامل الأكبر	صحيح	صحيح	صحيح
MAX1 (X, Y, ..)	يعيد المعامل الأكبر	حقيقي	صحيح	صحيح
AMIN0 (X, Y, ...)	يعيد المعامل الأصغر	صحيح	حقيقي	حقيقي
MOD (X, Y)	الباقى من قسمة X على Y	صحيح	حقيقي	حقيقي
AMOD (X, Y)	الباقى من قسمة X على Y	صحيح	حقيقي	حقيقي

ملاحظة : اللائحة المعروضة هنا تتعلق بنوعية المصرف المستعمل لذا يرجى مراجعتها في الوثائق التابعة له .

5.3 - قواعد الأفضلية

5.31 - أولوية مؤثرات الدالات

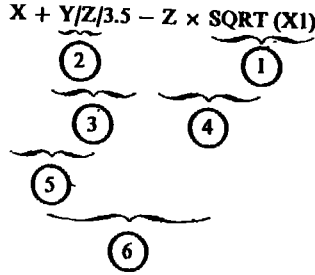
في تعبير لا يحتوي على أهلة ، ما عدا محتملاً تلك التي تتبع إسم الدالة ، تتم الحسابات من اليسار نحو اليمين ، مع المحافظة على الأولويات التالية :

(1) طلب الدالة .

(2) أسية (exponentiel)

- (3) الضرب والقسمة .
 (4) الجمع والطرح .
 مثلاً :

$$X + Y/Z/3.5 - Z * \text{SQRT}(X1)$$



تُنفذ الدالة SQRT أولاً . بعد ذلك تحسب القسمة الأولى (Y/ Z) . هذه النتيجة الجزئية تقسم على 3.5 وتحتفظ بنتيجة جزئية رقم 3 . بعد ذلك نقوم بإجراء عملية ضرب Z * بنتيجة حساب SQRT . يبقى حساب المجموع الأول (5) وطرح النتيجة الجزئية (4) في النتيجة (5) .

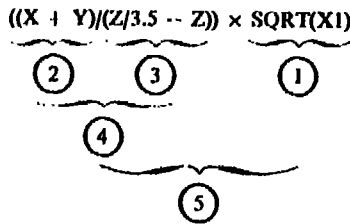
5.32 - استعمال الأهلة

يمكن تعديل قواعد الأولوية باستعمال الأهلة .

القواعد :

- في تعبير جبري ، عدد الأهلة المفتوحة يعادل عدد الأهلة المغلقة .
 - ب - الأهلة الأكثر داخلية هي التي تُنفذ أولاً .
- مثلاً :

$$((X + Y) / (Z/3.5 - Z)) * \text{SQRT}(X1)$$



وكما في المثل السابق ، تُنفذ الدالة أولاً . بعد ذلك تحسب على التوالي التعبيرات (Y + X) ، وبعد ذلك (Z - 3.5 / Z) . في الحالة الأخيرة ، تحسب القيمة أولاً ونطرح 2 من نتيجة القسمة المحسوبة . وبعد ذلك نقسم النتيجة الجزئية رقم 2 على النتيجة الجزئية رقم 3 . نحصل على النتيجة رقم 4 ، الذي نضربه بنتيجة الحساب SQRT .

6 - العمليات المنطقية

هناك طريقتان من العمليات المنطقية : عمليات المقارنة والعمليات المنطقية الأساسية .

وكالثوابت والمتحولات المنطقية ، فالتعبيرات المنطقية لا يمكن أن تأخذ سوى قيمتين « حقيقة TRUE » و« غلط FALSE » .

6.1 - مؤثرات المقارنة

الجدول رقم 3 يُوجز عمليات المهام المنطقية للمقارنة .
ملاحظة : جميع المؤثرات المنطقية هي في لغة فورتران مسبوقة بواسطة نقطة .

الجدول 3 - مؤثرات منطقية للمقارنة

مؤثر	تسمية	مثلاً	قيمة
.EQ.	يعادل	A.EQ.B	حقيقة إذا $A = B$
يختلف عن	A.NE.B	$A \neq B$	حقيقة إذا
		.NE.	
.GT.	أعلى من	A.GT.B	حقيقة إذا $A > B$
.GE.	أعلى أو يعادل	A.GE.B	حقيقة إذا $A \geq B$
.LT.	أقل من	A.LT.B	حقيقة إذا $A < B$
.LE.	أقل أو يعادل	A.LE.B	حقيقة إذا $A \leq B$

تجرى العمليات المنطقية للمقارنة على متحولات من نفس النوع . جميع الأنواع هي مسموحة ، ما عدا المتحولات المنطقية والمركبة . وبشكل خاص ، من الجائز مقارنة متحولتين من نوع سلسلة من السمات : المقارنة ستم بمراجعة التعريف الثنائي الداخلي للسمات ، حسب النظام المستعمل (أنظر الملحق A ، الجداول ASCII و EBCDIC) *

(* ملاحظة : أغلب المصنفات تسمح باستعمال .EQ. و .NE. للمتحولات المنطقية والمركبة .

6.2 - مؤثرات منطقية أساسية
وهي تناسب المهام الإلكترونية الأساسية لدارات الحاسبات .
الجدول 4 يختصر هذه الدالات .

6.3 - التعابير المنطقية

6.31 - أولوية المؤثرات المنطقية

ترتيب الأولوية هو التالي :

(1) مؤثرات منطقية للمقارنة .

(2) . NOT .

(3) . AND .

(4) . OR .

الجدول 4 - مؤثرات منطقية أساسية

قيمة	مثلاً	تسمية	مؤثر
حقيقة إذا كان L1 غلط	- NOT. L1	إعكاس	. NOT .
حقيقة إذا كان كلا L1 وL2 حقيقة . غلط في جميع الحالات الأخرى	L1. AND. L2	تقاطع (و)	. AND .
حقيقة إذا كان L1 أو L2 حقيقة . وغلط إذا كان كلاهما غلط	L1. OR. L2	أو (جمع)	. OR .

6.32 - التعابير المنطقية

التعابير المنطقية هي شبيهة بالتعابير الجبرية . وحسابها يتم من اليسار نحو اليمين ،
مع اعتبار الأولوية . وكما هي الحال بالنسبة للتعابير المنطقية ، فإن الأولوية يمكن أن تكون
مفروضة باستعمال الأهلة . استعمال الأهلة يخضع إذاً لنفس القواعد كما في التعابير
الجبرية .

مثلاً :

LOGICAL L1, L2

$\bar{L1} = \bar{A} . EQ . B . AND . L2 . OR . X . EQ . Y$

L1 هي حقيقة إذا كانت ، في نفس الوقت ، المتحولة A تعادل B و L2 حقيقة ، من جهة ، أو من جهة أخرى إذا كانت X تعادل Y ، أو أيضاً إذا كانت التعبيرات الثلاثة A.EQ.B ، L2 و X.EQ.Y هي حقيقة .

7- التحكم بدوران وتنفيذ البرنامج .

تسمح أوامر التحكم بدوران البرنامج بقطع ، حسب حاجات الخوارزم ، الدوران التسلسلي الطبيعي للبرنامج .

وتتألف من نوعين : أوامر الدوران غير المشروطة وأوامر الدوران المشروطة .

7.1- أوامر الدوران غير المشروطة

أ- GOTO البسيطة

G O T O étiquette

الشكل العام :

مثلاً :

G O T O 253

القواعد :

الوسم etiquette يجب أن يكون إلزامياً موجوداً لمرة واحدة فقط في البرنامج ، وفي الحيز المحفوظ لهذه الغاية (الأعمدة من 1 إلى 5) .

ب- الأمر GOTO بالمحسوب

G O T O (e1, e2, ..., eN), v

الشكل العام :

e1, e2, ..., eN هي عبارة عن أوسمة ، ليس من الضروري أن تكون مختلفة . v هي عبارة عن متحولة صحيحة ، لا يمكن أن تأخذ سوى قيم إيجابية موجودة بين 1 و N .

مثلاً :

G O T O (1, 253, 27, 1, 12), K

القاعدة :

عند تنفيذ GOTO يجب إلزامياً أن تأخذ K قيمة صحيحة موجودة بين 1 و 5 ، في هذا

المثل .

ج- الأمر GOTO الممنوح .

G O T O v. (e1, e2, ..., eN)

الشكل العام :

e1, e2, ..., eN هي عبارة عن أوسمة ، ليست بالضرورة مختلفة . v هي عبارة عن متحولة صحيحة معدة إلزامياً بواسطة أمر ASSIGN .

G O T O Y, (12, 27, 2344, 1, 8, 815)

مثلاً :

(أنظر الفقرة التالية لكيفية تشغيل هذا الأمر) .

د - الأمر ASSIGN

ASSIGN étiqu TO v

الشكل العام :

v هي عبارة عن متحولة صحيحة للأمر GOTO الممنوح .
étiqu هي عبارة عن وسم من لائحة الأمر GOTO الممنوح .
مثلاً :

ASSIGN 2344 TO Y

بعد تنفيذ هذا الأمر ، يصبح تنفيذ الأمر السابق GOTO الممنوح يتم كما في الأمر السابق .

ملاحظة : لا يجب أن نخلط بين GOTO المحسوب و GOTO الممنوح . في الحالة الأخيرة ، لا تحتوي المتحولة v على القيمة الجبرية 2344 (مثلاً) ولكن على عنوان من الذاكرة . في الحالة الأولى ، تحتوي المتحولة على قيمة جبرية عادية .
قاعدة مشتركة بين جميع أوامر التفريع (*) ..

يجب على أمر التفريع غير المشروط أن يكون دائماً متبوعاً بتعليمة مَزُودَة بوسم . وإذا كانت التعليمة التالية للأمر GOTO بدون وسم ، فلن يُوجد أية وسيلة للوصول إليها .

7.12 - وقف البرنامج

أ - STOP

هذا الأمر يُوقف البرنامج بشكل نهائي ويعيد التحكم إلى المشرف . ويُمكن أن يوضع في أي مكان من البرنامج .

ب - PAUSE

في بعض الأنظمة ، يُوقف هذا الأمر فعلياً الحاسب وينطبع رسالة متبوعة برقم ، على لوحة التحكم الخاصة بالآلة .

نكتب إذا PAUSE numero ، حيث numero هي عبارة عن ثابتة صحيحة إيجابية مؤلفة من 5 أرقام على الأكثر . من الممكن إذا إجراء عدة عمليات : تركيب الشريط المغناطيسي ، تغيير ورق الطباعة ، الخ ...

في حالة الأنظمة بالبرمجة المتعددة ، يضع الأمر PAUSE القسم المعتمد في الانتظار ، والمكثة تعمل داخلياً بشكل طبيعي .

(*) مهما تكن لغة البرمجة المستعملة .

ج - END

هذا الأمر هو فيزيائياً الأخير في البرنامج . وهو ينهي أيضاً كل برنامج - ثانوي .
وفي الحقيقة ، يقوم في الغالب بالإشارة إلى المصرف بأن أية تعليمة فورتران لا
تتبع : والمصرف يُمكنه إذاً أن يشرع بمراحل ترجمة البرنامج وترتيب البرنامج الموضوعي
القابل للتنفيذ .

7.2 - أوامر الدوران المشروطة

7.2.1 - الأمر IF المنطقي

الشكل العام هو :

IF (expression logique) instruction

الأهلة هي إلزامية . التعليمة instruction هي عبارة عن تعليمة قابلة للتنفيذ ، ما
عدا التعليمة DO أو التعليمة IF المنطقية . ولا يُمكن أن تكون تعليمة تصريح .
expression logique عبارة عن تعبير جبري أو معادلة جبرية .
مثلاً :

IF (A.NE.B) GO TO 253

قاعدة :

- إذا كان التعبير المنطقي حقيقة ، سيتم تنفيذ التعليمة المذكورة في الأمر بواسطة الوسم
والبرنامج سيُتابع بشكل طبيعي بعد ذلك .
- إذا كان التعبير المنطقي غلط ، فستهمل التعليمة والبرنامج سيُتابع تنفيذه على التوالي .

7.2.2 - الأمر IF الجبري

الشكل العام :

IF (expression arithmetique) e1, e2, e3

الأهلة هي إلزامية . والتعبير الجبري (expression arithmetique) يُمكن أن يكون
عبارة عن متحولة بسيطة .

القاعدة :

- إذا كان التعبير الجبري هو عبارة عن قيمة سلبية ، فهناك تفريع إلى الوسم e1 .
- إذا كان التعبير الجبري يعادل صفر ، فسيتم تفريع إلى الوسم e2 .
- إذا كان التعبير الجبري إيجابياً ، فهناك تفريع إلى الوسم e3 .

IF (A+B/C) 12, 44, 253

مثلاً :

8 - حلقات البرنامج

8.1 - الشكل العام

تستخدم الحلقة من البرنامج لتكرار سلسلة من التعليمات لعدة مرّات . لهذه الغاية يُستعمل الأمر DO .

DO étiqu v = p1, p2, p3

. Séquence

. d'instructions

étiqu CONTINUE

الشكل العام هو :

étiqu - عبارة عن وسم معين .

Séquence d'instruction سلسلة من التعليمات .

étiqu هي عبارة عن وسم من البرنامج ، واحد ، يُوضع أمام تعليمة مُحايدة هي CONTINUE أو أمام تعليمة مختلفة عن تعليمة التفريع المشروط ، أو STOP ، أو أي تعليمة DO أخرى .

v عبارة عن متحولة صحيحة ، تدعى دليل الحلقة .

p1, p2, p3 تمثّل المتغيّرات الوسيطة للحلقة : وهي عبارة عن ثوابت صحيحة بدون دليل ، بقيم صحيحة إيجابية . المتغيّر p3 هو إختياري . وإذا أهمل ، فهو يأخذ ضمناً القيمة 1 : وهو عبارة عن خطوة الحلقة .

التشغيل : سيتم تنفيذ سلسلة التعليمات لمرّات عديدة ، وللقّيم v من p1 إلى p2 وبخطوة تعادل p3 (أو بخطوة تعادل 1 إذا كانت p3 غير مُسجّلة) .

DO 15 K = 1, 50

مثل 1 :

.

.

15 CONTINUE

الحلقة ستدور 50 مرّة ، ولـ K تعادل 1, 2, ..., 50 .

DO 12 J = 2, 19, 3

مثل 2 :

.

12 CONTINUE

الحلقة ستدور لجميع القيم التالية لـ J : 2, 5, 8, 11, 14, 17 .

8.2 - القواعد

1 - إختبار نهاية الحلقة يتم في مستوى الأمر CONTINUE . تدور الحلقة على الأقل مرة واحدة .

- 2- لا يُمكن الدخول الى حلقة إلا في مستوى الأمر DO .
- 3- من الممكن الخروج من الحلقة (بواسطة GO TO أو IF) في أي مكان منها .
- 4- يمنع تعديل قيمة الدليل بداخل الحلقة .
- 5- من الممكن تداخل عدة حلقات فيما بينها . ومن الممكن إستعمال نهاية حلقة مشتركة بين عدة حلقات .
- 6- من الممكن الخروج من حلقة وبعد ذلك الدخول الى الحلقة وفي التعليمة التي تتبع مباشرة تعليمة الخروج (هذه الطريقة في العمل لا يُنصح بها : فهي تؤدي إلى عدم وضوح في البرنامج) .
- 7- من الممكن دعوة برنامج ثانوي من داخل الحلقة .
- 8- لا يمكننا أبداً إعادة مُتغيّرات الحلقة خلال تنفيذها .
مثلاً : تصفير جدول ببعدين

DIMENSION TAB(15,30)

```

DO 100 K = 1,15
DO 100 J = 1,30
TAB(K,J) = 0.
100- CONTINUE

```

لقد إستعملنا هنا حلقتين متداخلتين . بإمكاننا هنا عدم إستعمال CONTINUE ووضع الوسوم 100 ، كنهاية مشتركة لحلقتين أمام التعليمة TAB(K,J) = 0

9- إدخال - إخراج

9.1- الشكل العام

الشكل العام لأمر بالإدخال - الإخراج هو التالي :

Ordre(u, f, opt1, opt2) liste

- ordre يدل على إتجاه العملية : الإدخال (القراءة) أو الإخراج (الكتابة) . الأمر الموجود هنا يُمكن أن يكون READ للقراءة ، أو WRITE للكتابة .

- u هو الرقم المنطقي للوحدة الفيزيائية المعتمدة : قارئ البطاقات ، لوحة ملامس الأداة الطرفية ، طابعة جهاز الأشرطة المغناطيسية ، الخ . u يعادل ثابتة صحيحة إيجابية بدون إشارة ، أو متحولة صحيحة بقيمة إيجابية .

قيمة u تتعلّق بالنظام المستعمل

- f هي عبارة عن وسم التعليمة FORMAT .

- 1- opt ، إختياري ، وعلى شكل $ERR = n1$ ، حيث $n1$ هي وسم التعليق في حالة حدوث خطأ في القراءة .
- 2- opt2 ، إختياري ، وعلى الشكل $END = n2$ ، حيث $n2$ هي عبارة عن وسم التعليق في حالة قراءة نهاية سجل الإدخال .
- (opt1, opt2 ليست بتصرف جميع الأنظمة ، ولا تستعمل إلا مع الأمر READ ، وهي إختيارية ويمكن أن يُبدل ترتيبها) .
- liste هي عبارة عن لائحة بالمتحولات ، وتكون عادة إختيارية .
- أمثلة :

```
READ(5,150) X,Y,Z,K
WRITE(6,212) ALPHA,BRAVO
```

9.2 - حالة خاصة للإدخال والايخراج الكلاسيكي

9.2.1 - القراءة

الأمر العام للقراءة هو :

READ (u, f) liste

وأغلب الأنظمة تسمح باستعمال الكتابة المعادلة :

READ f, liste

مع نفس الاتفاقات بالنسبة لـ f ، وسم نسق ، واللائحة .

9.2.2 - الكتابة

الأمر العام للكتابة هو :

WRITE (u, f) liste

بنفس الطريقة ، فإن أغلب الأنظمة تسمح باستعمال .

PRINT f, liste

في بعض الحالات ، من الممكن طلب تثقيب البطاقات .
وفي أغلب الأحيان من الممكن إستعمال الأمر المُعادل :

PUNCH f, liste.

9:3 - حالة خاصة بالنسبة للنواقل المغناطيسية

الأوامر العامة تستعمل أيضاً للإدخال والايخراج من النواقل المغناطيسية ، أشرطة وإسطوانات . وهناك أيضاً ، بنفس الطريقة كما في البطاقات والطابعات ، يوجد تحويل من

شكل خارجي إلى شكل داخلي والعكس بالعكس .
من الممكن أن نربح وقتاً بإلغاء هذا التحويل المزدوج : نستعمل إذاً الأوامر بدون نسق :

ordre(u) liste

حيث u تمتاز بنفس المعنى كما في الحالة العامة .
أمثلة :

```
WRITE(1) Y, Y, TAB  
READ(2) ALPHA, M1, M2
```

9.4 - أوامر التحكم بالنواقل المغناطيسية .

أ - REWIND u

هذا الأمر يناسب إعادة لف الوحدة المنطقية u . ويناسب فتح السجل المناسب .
ومن الممكن استعمال العدد الذي نرغب به من المرات في نفس البرنامج ، إذا رغبتنا بإعادة استعمال نفس السجل ، كما في القراءة كذلك في الكتابة .

ب - ENDFILE U

هذا الأمر يستعمل لوضع علامة نهاية التسجيل على السجل الذي سنقوم بكتابته على الوحدة المنطقية u .

ج - BACKSPACE u

هذا الأمر يؤدي إلى تحريك خلفي للوحدة المنطقية u إلى طول يعادل طول التسجيلة الأخيرة المقروءة أو المكتوبة .

9.5 - اللائحة

9.5.1 - تعريف

اللائحة هي عبارة عن سلسلة من المتحولات المؤشرة أو الغير مؤشرة ، من جميع الأنواع ، مفصولة بواسطة فواصل .
في الكتابة ، تعالج المتحولات الواحدة بعد الأخرى ، من اليسار إلى اليمين حتى الانتهاء من اللائحة .

9.5.2 - الجداول

من الممكن أن يدخل واحد أو عدة جداول في اللائحة . بإمكاننا إذاً ترقيم العناصر بواسطة حلقات ضمنية .
مثلاً :

READ(5,150) (TAB(K), K = 1,15)
READ(5,150) TAB(1), TAB(2),
 TAB(15)

الأشكال (1) و(2) من هذا المثل هي متعادلة بالكامل . الشكل (1) يستعمل حلقة
 ضمنية . في هذه الحالة الخاصة ، بإمكاننا أيضاً أن نكتب :

READ(5,150) TAB

إذا كان الجدول TAB مصرحاً عنه أيضاً .

DIMENSION TAB(15) .

القواعد :

في حالة استعمال الحلقات الضمنية ، فإستعمال الأهلة الخارجية هو إلزامي .

مثلاً :

DIMENSION M(10,10)

READ(5,211) ((M(K,J), J = 1,10),
 K = 1,10)

في الحالة التي نستعمل الجدول باسمه في اللائحة فقط ، بدون دليل ، فيجب أن
 نتذكر قواعد تسجيل الجداول في الذاكرة بلغة فورتران (فقرة 1.33, b) .
 هكذا ، فالكتابة التالية :

WRITE(6,313) M

هي معادلة لـ :

WRITE(6,313) ((M(K,J), K = 1,10),
 J = 1,10)

الحلقة الضمنية الداخلية هي متداخلة في الأخرى .

9.6 النسق Format

9.6.1 - تعريف الشكل العام

مهمة النسق هي وصف الشكل الخارجي للمعطيات المطلوب قراءتها أو كتابتها :

والشكل العام هو التالي : (étiq FORMAT (Liste de spécification))

القواعد :

étiq هي عبارة عن وسم إجباري .

Liste de spécification هو عبارة عن لائحة مواصفات النسق (الشكل) ،
مفصلة بواسطة فواصل .

مواصفات النسق (الشكل) هي نوعين :

أ - التصفيح mise en page

مواصفة	توضيح
/	العبور إلى التسجيلة التالية
nH	إنشاء سلسلة سمات بطول n
nX	ظهور (ترك) عن n سمة أو إدخال n سمة بياض
'.....'	مثل nH ولكن بين أبوستروف

التكرار : مواصفات التصفيح يمكن أن تكون مسبقة بمعامل تكرار ، ثابتة صحيحة بدون إشارة . يجب أن تكون بين هلالين .
مثلاً :

5 (/)
12 (2H+*) etc...

ب - معالجة المعطيات

مواصفات	توضيح
In	حيز معطى صحيح ، بطول n سمة
Fn.m	حيز معطى حقيقي (عدد حقيقي) ، بطول n سمة ، حيث m منها للجزء الكسري
En.m	حيز معطى حقيقي بفاصلة متحركة ، بطول n سمة ، حيث m للجزء الكسري
Dn.m	حيز معطى حقيقي ، بدقة مزدوجة بطول n سمة ، حيث m منها للجزء الكسري
An	حيز معطى من سلسلة من السمات بطول n
Ln	حيز معطى منطقي ، بطول n
On	حيز معطى بالنظام الثماني ، و بطول n

تكرار : مواصفات معالجة المعطيات يمكن أن تكون مسبقة بمعامل للتكرار ، أو

ثابتة صحيحة بدون إشارة الأهلة - ليست إلزامية .
مثلاً :

5 F 6.2
10 I 15 etc...

9.6.2 - مواصفات التصفيح

أ - المواصفة /

وهي تتحكّم بالظفور عن تسجيلية
عند الإدخال ، نقفز عن بطاقة ، أو ، بشكل عام عن تسجيلية .
عند الإخراج ، نقفز عن سطر ، أو بشكل عام عن تسجيلية .

ب - المواصفة X

وتستعمل بالشكل nX ، حيث n هي ثابتة صحيحة بدون إشارة (ولا تكون أبداً متحولة) .

عند الإدخال ، تهمل المكنة n سمة ، أو n عامود من البطاقة .
عند الإخراج ، يجري إدخال n بياض .

ج - مواصفات إدخال سلاسل السمات

nH . . . تسمح ، عند الإخراج ، بإدخال أو إدراج سلسلة من السمات بطول n .
من الأسهل استعمال ، إذا كان هذا ممكناً ، زوج من الفواصل العليا (") ، كما
يجري عند وصف ثابتة من نوع سلسلة من السمات .
هذه المواصفات ليس لها أي معنى عند الإدخال ، ولكنها ليست غلط . وبإمكانها أن
تجزئ حيزاً من نوع سلسلة من السمات دون أن يكون هناك حاجة لتعريف متحولة
خاصة : من الممكن إذاً إعادة تعريف الحيز .

9.6.3 - مواصفات معالجة المعطيات

أ - المواصفات I (أعداد صحيحة)

الشكل هو : $(Integer = I) In$.

n هي عدد السمات المستعملة ، مع تعداد الإشارة الحسابية المحتملة .
عند الإدخال ، يجب تركيز العدد لجهة اليمين . الإشارة الحسابية ، إذا كانت
موجودة (الإشارة ناقص (-) هي إلزامية للأعداد السلبية) ، يجب أن تسبق مباشرة الرقم
الأكبر دلالة في العدد . وفي جميع الحالات ، وهذه قاعدة عامة لجميع المواصفات ،
تؤخذ في الاعتبار ال n سمة فقط . جميع السمات الأخرى كالبياض ، الإشارة + أو - أو

الأرقام تؤدي إلى إثارة خطأ في القراءة . عند الإخراج ، يُركّز العدد لجهة اليمين . لا تطع الإشارة إلا إذا كان العدد سلبياً .

ب - المواصفة F (أعداد حقيقية)

الشكل هو : (Float = F) Fn. m

n هو العدد الكامل للسّمات المستعملة ، مع تعداد الإشارة المحتملة والفاصلة العشرية ، إلزامياً .

m هو عدد الأرقام بعد الفاصلة العشرية .

عند الإدخال ، التسطير يتم على الفاصلة العشرية . كل سمة أخرى مثل البياض ، الإشارة + أو - ، الفاصلة العشرية الوحيدة والأرقام تؤدي إلى ظهور خطأ في القراءة . عند الإخراج ، يُسطّر العدد على الفاصلة العشرية (يُركّز العدد) . لا تطع الإشارة إلا إذا كان العدد سلبياً .

ج - المواصفة E (أعداد حقيقية)

الشكل : (E مثل أس) .

n هي العدد الكامل للسّمات المستعملة ، مع تعداد الإشارتين (إشارة الجزء العشري (mantisse) ، وإشارة الأس (Exposant)) ، الفاصلة العشرية للجزء العشري هي إلزامية ، والحرف E يعني « قوة عشرة أو أس » .

m هي عدد الأرقام بعد الفاصلة العشرية في الجزء العشري . وهذا الأخير هو بين 0

و1

عند الإدخال ، يسمح بحرية أكبر لتمثيل الأعداد . وفي أغلب الأحيان ينصح بكتابة الأعداد في الشكل المعيّر (normalisid) :

مثلاً :
- 0.123456E-03

الإشارة لا تكتب إلا إذا كان العدد سلبياً ، والجزء العشري هو بين 0.1 و1.0 في القيمة المطلقة . ولدقة أكبر تتعلق بالإمكانات المقدمة ، يرجع القارئ إلى المخطوطات المناسبة للمصنّف الذي يستعمله . عند الإخراج ، التمثيل يكون عادةً بشكل مُعيّر .

قاعدة :

يجب أن نستعمل المواصفة E عند الإخراج في كل مرة نرغب فيها بطباعة الأعداد الحقيقية حيث نهمل مقدار القيمة .

د - المواصفة D (أعداد حقيقية)

تُستعمل هذه المواصفة في الشكل الذي تُستعمل فيه المواصفة E ، ولكنها تتعلق

بالأعداد بدقة مزدوجة . وهي تتبع نفس القواعد ، مع تقريباً تبديل الحرف E بالحرف D ، وذلك في الإخراج والادخال .

هـ - المواصفة A (سلاسل السمات)

الشكل An (A من Alphanumérique) .

n هي العدد الكامل للسمات المستعملة

عند الإدخال ، n تساوي القيمة القصوى المناسبة للعدد الأقصى من السمات القابلة

للتخزين في كلمة من الذاكرة ، مثلاً : لمكنة بكلمة من 32 بتة .

طبعاً ، يُمكن لـ n أن تأخذ قيماً أصغر .

عند الإخراج ، يُمكن أن تكون n مختلفة . يُكمل الحيز بواسطة فراغات لجهة

اليمين .

و - المواصفة L (معطيات منطقية)

الشكل هو : Ln (L من Logique) .

n تعادل بشكل عام 1 .

عند الإدخال ، السمات الوحيدة المعروفة هي T و F ، « حقيقة TRUE » و « غلط

FALSE » . وفي أغلب الأحيان يجري التصرف على البياض وكأنه « غلط T » .

عند الإخراج ، السمات المطبوعة هي فقط T و F .

ز - المواصفة 0 (جميع المعطيات)

الشكل هو : On (O من Octal) .

n هي الطول الكامل للسمات ، في الحيز المستعمل .

عند الإدخال ، السمات الوحيدة المسموح بها هي الأرقام من 0 إلى 7 إضافة إلى

البياض التي تعالج كصفر (0) .

عند الإخراج ، نحصل على تمثيل في النظام الثماني (بقاعدة 8) ، للتشكيلة الثنائية

الداخلية في حيز من الذاكرة مُخصَّص إلى المتحولة التي نطبعها حسب مواصفة النسق

هذه .

9.6.4 - تكرار المواصفات

رأينا (الفقرة 9.6.1) أنه من الممكن إستباق المواصفات الخاصة بمعامل تكرار عبارة

عن ثابتة صحيحة بدون إشارة .

بنفس الطريقة ، من الممكن إستباق مجموعة مواصفات بمعامل تكرار شبيه . في هذه

الحالة ، توضع مجموعة المواصفات بين أهلة .

مثلاً : الكتابة التالية :

154 FORMAT(1H0,2(3X,I5,F10.2),I3)

يعادل النسق التالي :

154 FORMAT(1H0,3X,I5,F10.2,3X,I5,
F10.2,I3)

9.6.5 - إعادة إستكشاف النسق

قد يحدث بأن شكلاً أو نسقاً مناسباً لأمر بالقراءة - الكتابة يحتوي على مواصفات معالجة معطيات أقل من المتحولات في لائحة الإدخال - الإخراج .
في هذه الحالة ، سيتم إعادة إستكشاف النسق من بدايته .
مثلاً :

212 WRITE(6,212) A,B,C,D,E,F
FORMAT(2X,4F12.3)

هذه التعليمات سيتم تنفيذها كالتعليمات التالية :

213 WRITE(6,212) A,B,C,D,E,F
FORMAT(2X,4F12.3,2X,2F12.3)

نتيجة الاستكشاف

9.6.6 - حالة خاصة بالطابعات السريعة

في الحالة الخاصة بالطابعات السريعة ، يجب أن نتذكر إن نسمة التسجيل الأولى تستخدم كسمة تحكّم وطفور ولا تطبع أبداً .
قواعد التحكّم والطفور توجز على الشكل التالي :

سمة رقم I	مهمة
1	طفور عن صفحة
0	مساحة بين الأسطر مزدوجة
-	مساحة بين الأسطر مثلثة
+	إلغاء الطفور
بياض	- مساحة ما بين الأسطر عادية
سمات مختلفة	مساحة ما بين الأسطر بسيطة (*)

(*) نقفز إلى « الفنال » المناسب لبرنامج التحكّم .

10 - البرامج الثانوية

هناك أربعة أنواع من البرامج الثانوية في لغة FORTRAN : الصيغ والدوال ،
المناهج الثانوية والمجموعات BLOCK DATA .

10.1 - الصيغ الرياضية

تعرف الدالة « صيغة رياضية formule » في بداية البرنامج بواسطة تعبير خاص بلغة فورتران .

أمثلة :

$$FL1(X) = (1./A) * EXP(-A/X/X)$$
$$TG(Y) = SIN(Y)/COS(Y)$$

Y و X الموجودة على يسار الإشارة = ، هي عبارة عن متحولات خرساء : يمكن أن تُستبدل بواسطة أي تعبير جبري عند الاستعمال الداخلي للدالة المعروفة .

في المثل (1) ، المتحولة A هي على العكس متحولة حقيقية : فهي غير موجودة على يسار الإشارة = . يجب أن تكون معرفة قبل أي طلب للدالة FL1(X) .

القواعد :

- أ - يجب أن تكون الصيغة الرياضية في بداية البرنامج ، وقبل أي تعليمة قابلة للتنفيذ .
- ب - عند الاقتضاء ، يجب أن يُصرَّح عن نوع الدالة قبل كتابة الصيغة (يمكن أن تكون فعلياً بسيطة أو بدقة مزدوجة ، صحيحة ، منطقية أو مركبة) .
- ج - لا يمكن أن يكون هناك سوى صيغة واحدة لدالة معينة .
- د - كل موضوع من اللغة : ثوابت ، متحولات من جميع الأنواع ، متحولات لا توجيهية (Scalar) أو متجهات ، دالات أخرى ، يمكن أن تكون موجودة في الدالة .
- هـ - التكرار هو ممنوع : إسم الدالة التي نحددها لا يمكن أن يكون موجوداً على يمين الإشارة = .

10.2 - الدالات

الدالة فورتران هي عبارة عن برنامج ثانوي حقيقي ، نكتبها بشكل عام بعد الأمر END في البرنامج الرئيسي . وهي تبدأ بالأمر FUNCTION ، وتنتهي بالأمر END . ويجب أن تحتوي على الأقل على أمر RETURN .

الشكل العام للدالة فورتران هو :

FUNCTION nom(liste)

.

END

nom هو إسم الدالة . ويخضع للقواعد العادية المناسبة لاسماء المتحولات .
 liste عبارة عن لائحة من المتغيرات الوسيطة ، المتحولات الصامتة الموجودة في
 نفس الوقت في هذه اللائحة وفي جسم الدالة .
 مثلاً :

```

FUNCTION FACT(X)
IF(X.EQ.0.) GO TO 10
IF(X.LT.0.) GO TO 11
FACT = 1.
KMAX = X
DO 12 K = 2, KMAX
12 FACT = FACT * FLOAT(K)
RETURN
10 FACT = 1.
RETURN
11 WRITE(6,100)
100 FORMAT(/2X, 'ERREUR, X NEGATIF')
RETURN
END
  
```

هذا البرنامج يحسب الدالة العارلية (Factorielle) للقسم الصحيح لأي تعبير
 جبري . ومن الطبيعي أن يكون هناك عدة طرق لكتابته .

للإشارة : القيمة المحسوبة بالدالة تُعاد الى البرنامج الرئيسي بواسطة إسم الدالة
 (في هذا المثل الاسم هو : FACT) .

الأمر RETURN يُعيد التحكم إلى البرنامج الرئيسي ، إلى التعليمة الآلية التي تتبع
 مباشرة دعوة البرنامج دالة . دعوة البرنامج دالة تتم بواسطة إسمها ، وكأي دالة رياضية
 عادية أو دالة خدمة .

10.3 - البرامج الثانوية (المنهاج الثانوي SUBROUTINE)

يبني البرنامج الثانوي كدالة من نوع FUNCTION . وفي أغلب الأحيان يختلف
 الأمر الأول وطريقة الطلب .
 الشكل العام :

```

SUBROUTINE nom(liste)
.
.
.
END
  
```

nom و liste هي شبيهة بالدوال من نوع FUNCTION يجب أن يكون هناك أمر
 من نوع RETURN على الأقل في جسم البرنامج الثانوي .

دعوة البرنامج الثانوي SUBROUTINE هي ضمنية : وتتم بواسطة أمر من نوع

. CALL

مثلاً :

CALL TRI1(TAB,N)

كما في الدوال من نوع FUNCTION ، كل تعليمة فورتران هي صالحة للاستعمال في برنامج ثانوي من نوع SUBROUTINE .

10.4 - القواعد المناسبة للمتحولات

المتحولات الموجودة في برنامج - ثانوي من نوع دالة أو منهاج ثانوي SUBROUTINE هي نوعان :

أ - متحولات شكلية (صامتة)

هي تلك الموجودة في اللائحة وفي جسم البرنامج الثانوي . ويمكن أن تكون من جميع الأنواع ، لا إتجاهية (Scalaire) أو غيرها . وعند الإقتضاء ، يجب أن يكون مصرحاً عنها في بداية البرنامج - الثانوي ، بشكل متكيف مع مقاييس (argument) لائحة الطلب .

ب - المتحولات العادية

تكون موجودة في جسم البرنامج ، وليس في اللائحة .

ج - التعرف على المتحولات

متحولات البرنامج - الثانوي ، الصامتة وغير الصامتة (الشكلية والحقيقية) ، لا تعرف إلا في البرنامج الثانوي موضوع السؤال . هكذا ، مثلاً ، فالمتحولة ALPHA المستعملة في برنامج رئيسي لا يوجد أي شيء مشترك بينها وبين متحولة بنفس الاسم ALPHA مستقلة في البرامج الثانوية ومدعوة بواسطة برنامج رئيسي . نفس الشيء بالنسبة لأوسمة التعليمات .

10.5 - المجموعة BLOCK DATA

يتعلق ذلك ببرنامج ثانوي خاص ، موجه لاعداد المتحولات عند التصريف . ولا يحتوي على أية تعليمة قابلة للتنفيذ ، ولكن فقط على تعليمات للتصريح .

الدور الوحيد لبرنامج ثانوي من نوع BLOCK DATA هو إعداد متحولات مصرح عنها بشكل مشترك في داخله عند التصريف .

مثلاً:

```
BLOCK DATA  
COMMON X,Y,Z,K  
DATA X,Y,Z,K/1.5,2.,0.,27/  
END
```

11 - الأوامر COMMON وEQUIVALENCE

11.1 - EQUIVALENCE

تسمح هذه التعليمات للمصرف بتخصيص نفس الذاكرة إلى عدة متحولات .
الشكل العام :

```
EQUIVALENCE (liste 1), (liste 2), ..., (liste n)
```

اللائحة i Liste هي عبارة عن لائحة بالمتحولات اللاتوجيهية (Scalar) أو بالمتحولات المؤشرة بواسطة ثوابت.
مثلاً :

```
EQUIVALENCE (X, Y, K), (TAB(1), M(5))
```

المتحولات الحقيقية X و Y إضافة إلى المتحولة K لها نفس العنوان الفيزيائي في الذاكرة .

تُحسب عناوين الجداول TAB (الحقيقية) و M (الصحيحة) بشكل يكون فيه عنوان TAB (1) شبيه (يساوي) عنوان M(5) . هذا العنوان يختلف بالتأكيد عن العنوان المشترك لـ X, Y, K .

11.2 - COMMON

هدف هذه التعليمات هو تخصيص عناوين لبعض المتحولات بحيث يُمكن أن تستعمل هذه المتحولات مشتركة بواسطة برنامج أو برامج ثانوية . من الممكن أيضاً تفادي لوائح كبيرة من المعاملات عند طلب البرامج الثانوية .
الشكل العام :

```
COMMON liste
```

liste هي عبارة عن لائحة من المتحولات اللاتوجيهية . في حالة الجداول من الممكن ألا نستعمل الأبعاد . والجداول يجب أن يكون مصرحاً عنه سابقاً في أمر من نوع DIMENSION . ولكن من الممكن تجميع نوعين من التصريحات في نوع واحد .

```
COMMON A, B, TAB(20) : أمثلة
```

TAB هو جدول حقيقي ببعد واحد ويتألف من 20 عنصراً .
 الاستعمال العادي للتعليمة COMMON يعني أن هذه التعليمة موجودة في نفس
 الوقت في البرنامج الرئيسي وفي البرامج الثانوية . يجب إذاً أن نتذكر أنه فقط ترتيب
 المتحولات في اللائحة يسمح بتعريفها ، كما هو داخلياً في لوائح المتغيرات الوسيطة
 والمعاملات .

وفي النهاية ، يجب على المبرمج الانتباه إلى تفاعل التعليمات EQUIVALENCE
 وCOMMON .

12 - توسيعات اللغة

12.1 - متحولات من نوع سمات

حمل التوسيع FORTRAN 77 إلى اللغة قسماً من سهولة اللغة 1 / PL في معالجة
 سلاسل السمات .

التصريح يتم على الشكل التالي :
 الشكل العام :

CHARACTER * n liste

حيث Liste هي لائحة بالمتحولات اللاتوجيهية أو البعدية . n هي الطول الثابت
 لسلاسل السمات المسماة في اللائحة ؛ n هي ثابتة صحيحة إيجابية .
 أمثلة :

CHARACTER * 34 A1, A2, B, X
CHARACTER * 12 TAB (20)
CHARACTER * 5 REP, * 8 ALPHA, BRAVO

يوجد في FORTRAN 77 تعليمات وعمليات لمعالجة سلاسل السمات : ويُصح
 القارئ بالعودة إلى الملاحظات حول المواصفات التقنية للمصرف الذي يستعمله من أجل
 الحصول على تفاصيل أكثر ، هذه العمليات ليست مغايرة حتى الآن .

12.3 - التحويلات الداخلية

الأمور DECODE (أنظر الأمر READ) .

الشكل العام هو :

DECODE(X, f) liste

يوجد « قراءة » لسلسلة السمات X ، حسب النسق f ، وإرسال المعلومات ، مع
 تحويل ، إلى عناصر اللائحة liste .

مثلاً :

```
DECODE(X, 12) K, L  
12 FORMAT(I2, 1X, I3)
```

● الأمر ENCODE (أنظر الأمر WRITE) .
الشكل العام :

```
ENCODE(X, f) liste
```

هناك « كتابة » لقيم عناصر اللائحة ، مع تحويل ، في سلسلة السمات X حسب

النسق f .

مثلاً :

```
ENCODE(X, 15) A, J  
15 FORMAT(2X, F12.3, I8)
```

مراجع

كتب أساسية

الوثائق التقنية للمُصمِّمين ، والمناسبة للمصرفات فورتران المستعملة .
من الممكن أيضاً إستشارة :

M. DREYFUS, *FORTRAN IV*, Dunod (réédition 1982).

الفصل السابع

كوبول COBOL

1 - مواضيع اللغة

1.1 - مجموعة السمات

تستعمل لغة كوبول مجموعة من السمات تعادل 51 سمة : البيضاء : للبياض (الفراغ) دور مهم في لغة كوبول. فخارج المعطيات الأبجدية ، يستخدم كفاصل إلزامي لمختلف المعرفات. أو مؤثرات هذه اللغة .

للإشارة : فقط في المعلومات الأبجدية ، وفي كل مرة نستعمل فيها فراغ ، يمكننا وضع ما نرغب منها .

الأحرف : هي السمات الأبجدية ، من A إلى Z . وتمثيلها دائماً بالأحرف الكبيرة . في هذا الفصل ، وكما في الفصل السابق ، الأحرف ليست قضيبية .

الأرقام : هي السمات الرقمية العشر من 0 إلى 9 .
والسمات الخاصة هي التالية :

؛	نقطة فاصلة	+ زائد
(هلال مفتوح ، أو يسار		- ناقص
(هلال مغلق ، أو يمين		* نجمة
< أصغر من		/ قضيب منحرف (slash)
> أكبر من		= يعادل
® دولار		. نقطة
' أبوستروف أو «quote»		, فاصلة

1.2 - الثوابت الحرفية

1.2.1 - الثوابت الرقمية

تمثيل الثابتة الرقمية يتم بواسطة سلسلة من السمات المؤلفة من إشارة ، أرقام وعند الاقتضاء من فاصلة عشرية .

مثلاً :

$$\begin{array}{r} 12 \\ - 14.544 \\ + 250 \\ \hline 0 \end{array} \quad \text{الخ}$$

قواعد :

- أ - العدد الكامل للسمات الرقمية يجب أن يكون أقل أو يعادل 18
- ب - غياب الإشارة يعني قيمة إيجابية .
- ج - عندما تكون الإشارة + أو - موجودة ، فيجب أن تسبق مباشرة الرقم الأول ، بدون فراغ أو بياض وسيط .
- د - عندما نستعمل الفاصلة العشرية ، فيجب أن تكون مسبقة مباشرة برقم : أو بكلمة أخرى ، ثابتة رقمية صحيحة لا تحتوي أبداً على فاصلة عشرية لجهة اليمين .

1.2.2 - ثوابت غير رقمية

هي عبارة عن سلاسل السمات في المعنى العام . وتتألف عادة من سلسلة من السمات المختلفة محصورة بين أبوستروف (") ، الطول الأقصى للثابتة غير الرقمية يتعلّق بالنظام المستعمل .

أمثلة :

' JULES '
' 253.3.4 + 2 '
' JEAN-PIERRE ' etc...

قواعد :

- أ - تحتوي سلسلة السمات على أي سمة مهما تكن ما عدا أبوستروف (') .
 - ب - الطول الأقصى لسلسلة السمات يتعلّق بنوع المصرّف المستعمل .
- 1.2.3 - الثوابت التصويرية (الرسمية)
الثوابت التصويرية هي من مميزات لغة كوبول ، وهي عبارة عن معرفات بقيمة ثابتة .

جدول الثوابت التصويرية

ثوابت تصويرية	قيمة
ZERO أو ZEROS أو ZEROES	ZERO
SPACE أو SPACES	بياض
HIGH-VALUE أو	سمة بقيمة ثنائية
HIGH-VALUES	قصوى
LOW-VALUE أو LOW-VALUES	سمة بقيمة ثنائية دنيا
QUOTE أو QUOTES	أبوستروف ("")

الكلمة ALL التي تسبق ثابتة تصويرية تولد سلسلة من السمات متشابهة مع الثابتة .

1.3 - المتحولات

1.3.1 - قواعد كتابة الأسماء بلغة كوبول

المتحولات بلغة كوبول ، تتبع القواعد العامة لكتابة الأسماء في اللغة . وهي تتمثل بواسطة سلسلة من السمات الأبجدية أو الرقمية أو الأبجعددية . من الممكن أيضاً استعمال السمة - (ناقص) بشرط أن لا تكون الأولى ولا الأخيرة في الاسم ، وأن تكون مسبقة ومتبوعة بسمة أخرى . الطول الأقصى للاسم هو 30 سمة .
أمثلة :

ALPHA
NOM-DOSSIER
X3445
9AB76

ملاحظة :

أ - السمة الأولى يمكن أن تكون رقماً .

ب - يجب أن يكون هناك دائماً سمة غير رقمية في الاسم .

1.3.2 - تركيبة المتحولات

المتحولات يمكن أن تكون لا توجيهية (Scalar) ، ترتيبية (عشيرية hierarchisé) ، أو مؤلفة من جداول .

تفصيل المتحولات سيتم في الفقرات المناسبة للقسم DATA DIVISION .
يُصرَّح عن المتحولات في لغة الكوبول دائماً بشكل واضح .

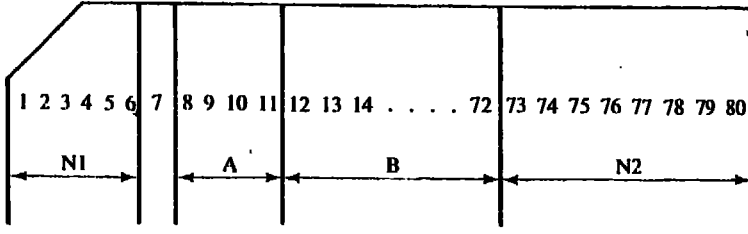
1.3.3 - أوامر اللغة

أوامر اللغة تدعى أيضاً أفعال Verbes كويول .
كتابة الأوامر تخضع أيضاً لقواعد كتابة الاسماء .
جميع أفعال الكويول ، إضافة إلى الثوابت التصويرية وبعض الأسماء في اللغة ، هي
كلمات محفوظة . ولا يمكن إستعمالها عادة .
لائحة كلمات كويول المحفوظة هي موجودة في نهاية هذا الفصل ، في الصفحة
(127) .

2 - قواعد الكتابة كويول

2.1 - نسق (شكل) البطاقة

نسق (شكل) البطاقة هو التالي (*)



- الحيز N1 ، الأعمدة من 1 إلى 6 ، هي للاستعمال الاختياري . يُمكن أن تستعمل قيم
الأسطر من البرنامج .

- العمود 7 ، يدل على تتابع محتمل : في هذه الحالة ، يحتوي على إشارة -- (ناقص) (لا
يُنصح باستعماله) .

- الحيز A ، الأعمدة من 8 إلى 11 ، يجب أن يحتوي على بعض كلمات اللغة ، إضافة إلى
عدد من المستويات .

- الحيز B ، الأعمدة من 12 إلى 72 ، يحتوي على جميع عناصر البرنامج التي لا تُسجّل في
الحيز B .

- الحيز N2 ، الأعمدة من 73 إلى 80 ، هو كما في جميع لغات البرمجة ، مهمل من قبل
المصرف .

(*) الاستعراض الجبري على البطاقة يبقى صالحاً بالنسبة للأداة الطرفية (terminal) .

2.2 - قواعد الترقيم

- لبعض السمات الخاصة ترقيم . وهي التالية :
- . نقطة ترقيم إجباري نهاية الجملة
 - . فاصلة إجباري (لا ينصح بها) .
 - ؛ نقطة - فاصلة إجباري (لا ينصح بها) .
 - (هلال مفتوح بداية اللائحة
 - (هلال إغلاق نهاية اللائحة

القواعد :

أ - لا يجب أن تكون نقطة الترقيم مسبقة ببياض كما ويجب أن تكون دائماً متبوعة بسمة بياض واحدة على الأقل (بهذه الطريقة يستطيع المصرف تفرقتها عن الفاصلة العشرية) .

ب - نفس القواعد بالنسبة للفاصلة والفاصلة العشرية .

ج - الهلال المفتوح هو إلزامي مسبوق بسمة بياض واحدة على الأقل .

د - الهلال المغلق يجب أن يكون متبوعاً بسمة بياض واحدة على الأقل ، ما عدا في نهاية الجملة .

ملاحظة : هناك حالة تكون فيها الفاصلة إلزامية : بين دلائل (مؤشر indice) المتحولة المصريح عنها في جدول بعدة أبعاد .
مثلاً :

MOVE ZERO TO TABLE(K1, K2)

السمات الخاصة المناسبة للعمليات الجبرية أو المقارنة (أي + ، - ، * ، / ، < ، = ، >) . يجب أن تكون ، وفي جميع الحالات ، متبوعة ، ومسبوقه بسمة بياض واحدة على الأقل .

3 - التركيبة العامة للبرنامج بلغة كوبول

يحتوي البرنامج بلغة الكوبول ، وفي ترتيب معين على أربعة أقسام مختلفة ، تدعى DIVISION . يبدأ كل قسم بكلمة محجوزة متبوعة بالكلمة DIVISION . الكلمة المحجوزة في اللغة تبدأ في العمود 8 (القسم A) ، كجميع أسماء الفقرات .
كل قسم يحتوي بدوره على أقسام ثانوية ، من نوع قطاع دائري Section أو فقرة Paragraphe ، حيثه البعض منها إلزامي .

التراتبية العامة objet في لغة كوبول هي التالية :

السمات

كلمات (30 سمة على الأكثر من A ÷ Z ، 0-9 و -) .

تعليمات

جمل (تنتهي بنقطة متبوعة بفراغ)

فقرات (إسم في الحيز A ، العامود 8) .

قطاعات (إسم في الحيز Z ، متبوع بالكلمة «SECTION») .

أقسام (أربعة أقسام إلزامية ، في ترتيب البرنامج) .

هيكل برنامج بلغة كوبول هو مُوحَّد دائماً : أنظر الجدول 1 التالي ؛ إدارة الذاكرة بلغة كوبول هي كما في لغة فورتران من نوع ساكن . وهذا يعني ، بشكل خاص ، إن جميع المتحولات في البرنامج تنشأ قبل بداية تنفيذه وتبقى جاهزة بتصرفنا حتى عودة التحكم إلى المشرف (أمر STOP RUN) .

جدول 1 - هيكلية البرنامج بلغة كوبول

8... 12...

IDENTIFICATION DIVISION.

PROGRAM-ID. XXXXXXXX.

REMARKS. CECI N'EST PAS UN PROGRAMME
COMPLET, MAIS SEULEMENT UN SQUELETTE
DE PROGRAMME. SEULES SONT INDIQUEES
LES SUBDIVISIONS OBLIGATOIRES.

ENVIRONMENT DIVISION.

CONFIGURATION SECTION.

SOURCE-COMPUTER. YYYYYYYYYYYY.

OBJECT-COMPUTER. YYYYYYYYYYYY.

INPUT-OUTPUT SECTION.

FILE-CONTROL.

SELECT ZZZZ ASSIGN TO.....

...

DATA DIVISION.

FILE SECTION.

FD ZZZZ

01 XYZXY.

02

...

WORKING-STORAGE SECTION.

77 ALPHA ...

...

PROCEDURE DIVISION.

...

...

4 - القسم IDENTIFICATION DIVISION

التركيبة العامة هي التالية :

IDENTIFICATION DIVISION.
PROGRAM-ID. XXXXX.
AUTHOR. YY...Y.
INSTALLATION. ZZ...Z.
DATE-WRITTEN.
DATE-COMPILED.
SECURITY.
REMARKS.

فقط، السطران الأولان هما إلزاميان. جميع الفقرات أو الأسطر التالية هي إختيارية
وهي قيمة الملاحظة (COMMENTAIRE). وفي بعض الحالات ، التي تقوم فيها
باستعمالها يجب أن تكون في هذا الترتيب .

لا يجب أن يزيد إسم البرنامج ، الذي يتبع PROGRAM-ID ، عن 8 سمات (أو
6 ، على الأكثر ، حسب المصرف) . يُقبل الطول من 6 سمات من أغلبية الأنظمة .
القسم IDENTIFICATION ليس له أية مهمة في لغة كوبول .

5 - ENVIRONMENT DIVISION

التركيبة العامة لهذا القسم هي التالية :

ENVIRONMENT DIVISION.
CONFIGURATION SECTION.
SOURCE-COMPUTER.
OBJECT-COMPUTER.
SPECIAL-NAMES.
INPUT-OUTPUT SECTION.
FILE-CONTROL.
I-O-CONTROL.

5.1 - القسم CONFIGURATION

السطران أو الفقرتان الأولتان لها قيمة الملاحظة .

مثلاً :

SOURCE-COMPUTER. XXXXXX.
OBJECT-COMPUTER. YYYYYY.

يُمكن أن تهمل ، ككامل القسم CONFIGURATION

ملاحظة : في COBOL A.N.S.1 ، القسم CONFIGURATION هو إلزامي ،

إضافة إلى الفقرتين الأولتين (*) .

الفقرة الثالثة (SPECIAL-NAMES) تسمح بإعادة تعريف بعض المواضيع في اللغة :

SPECIAL-NAMES .

syst-nom IS nom

CURRENCY SIGN IS littéral

DECIMAL-POINT IS COMMA .

الجملة الأولى تعرّف إسم النظام nom-système ، التي يمكن أن تكون وحدة إدخال - إخراج (مثلاً : Sysout, SYSPUNCH,) . الإسم nom ، وراء IS هو اختيار المبرمج .

الجملة الثانية تعرّف سمة العملة .

الجملة الثالثة تسمح بعكس أدوار الفاصلة والنقطة العشرية .

5.2 - القسم INPUT-OUTPUT

5.2.1 - الفقرة FILE-CONTROL

FILE-CONTROL .

SELECT nom-fichier

ASSIGN TO nom-système

ACCESS MODE IS SEQUENTIAL/RANDOM

ACTUAL KEY IS nom-donnée.

nom-fichier هو عبارة عن إسم يختاره المبرمج ، وسيتم مراجعته في القسمين التاليين .

nom-système هو إسم وحدة إدخال - إخراج ، مُحدّد بواسطة المُصمّم .

الجملة SELECT ... ASSIGN TO... تسمح بإجراء رباط بين السجل الرمزي ، الذي لا وجود له إلا في حدود البرنامج ، والناقل الفيزيائي الذي ، هو دائم بالنسبة له .

الجملة ACCESS MODE هي غير إلزامية إلا بالنسبة للسجلات بالبلوغ المباشر . في هذه الحالة ، الجملة ACTUAL KEY هي أيضاً إلزامية . وإستعمالها ، غير مُعيّن ويتعلّق بالأنظمة المستعملة .

I-O-CONTROL .

RERUN ON nom-système

SAME AREA

MULTIPLE FILE TAPE

5.2.2 - الفقرة I-O-CONTROL

(*) A.N.S.I. : American National Standards Institute.

هذه الفقرة هي إختيارية . وتتعلق كثيراً بالنظام المستعمل . ومهمتها مراقبة
حيزات الدارء في الإدخال - الإخراج (buffers) ، والتحكُّم بنقاط العودة المحتملة
إضافة إلى استعمال السجلات المتعددة على الأشرطة المغناطيسية .

ولتفصيلات أكثر يُنصح القارئ بالرجوع إلى الوثائق التابعة للنظام .

DIVISION DATA - 6

التركيبية العامة هي :

DATA DIVISION.
FILE SECTION.
WORKING-STORAGE SECTION.
LINKAGE SECTION. (note : section non au COBOL
officiel)
REPORT SECTION. (note : section facultative)

يوجد القطاعان الأولان (WORKING-STORAGE و FILE) إلزامياً على
جميع الأنظمة . أما الأخرى فيمكن أن تتغير من نظام إلى آخر .

القسم DATA هو القسم من البرنامج الذي يتم فيه التصريح ووصف جميع
المعطيات في البرنامج ، بما فيها السجلات المنطقية . الشكل العام لوصف المعطيات هو
التالي :

nn nom-donnée clause 1 clause.2 ... clause n.

nn هو رقم المستوى ، ويتألف من سمتين . ويوجد عند بداية جميع أنواع وصف
المعطيات ، إما في القسم A وإما في القسم B .

nom-donnée هو عبارة عن إسم يُختار بواسطة المبرمج . ويُمكن أن يكون الإسم
FILLER ، في الحالة التي نرغب فيها فقط بحجز حيز من المعطيات بدون إستعمال
داخلي .

البند i Clause هو عبارة عن وصف للمعطيات .

النقطة ، المتبوعة ببياض واحد على الأقل ، تنهي عملية الوصف .

6.1 - عدد المستويات

الجدول 2 يمتثل لللائحة ومهام « عدد » المستويات الموجودة في لغة COBOL .

الجدول 2 - عدد المستويات

عدد المستويات	MARGE المكان	المهمة FONCTION
FD	A	وصف السجل المنطقي (FILE فقط)
SD	A	وصف سجل الفرز (FILE فقط)
RD	A	وصف السجل REPORT (FILE فقط)
01	A	تركيبية
02-49	A أو B	تركيبية - ثانوية من تركيبية أو معطيات بسيطة
77	A	معطيات معزولة (فقط WORKING-STORAGE)
88	A	إسم الشرط
66	A	إسم التجميع (البند RENAMES)

المستويات FD ، SD و RD لا تظهر إلا في القسم FILE SECTION . المستويات 77 لا تظهر إلا في القسم WORKING-STORAGE SECTION المستويات الأخرى يمكن أن تظهر في جميع الأقسام .

الترتيب المطلوب المحافظة عليه هو التالي :

FILE SECTION .

FD ...
01 ...
FD ...
01 ...
88 ...
66 ...

WORKING-STORAGE SECTION .

77 ...
77 ...
01 ...
01 ...
88 ...
66 ...

6.2 - وصف السجلات

الشكل العام :

ED nom-de-fichier
BLOCK CONTAINS
RECORD CONTAINS
RECORDING MODE
LABEL RECORD
DATA RECORD

6.2.1 - البند BLOCK CONTAINS

يصف البند الفيزيائي المؤلف للسجل
الشكل :

$$\text{BLOCK CONTAINS } \text{entier1} [\text{TO } \text{entier2}] \left\{ \begin{array}{l} \text{CHARACTERS} \\ \text{RECORDS} \end{array} \right\}$$

6.2.2 - البند RECORD CONTAINS

يُستعمل لوصف الحجم ، المصرح عنه دائماً بعدد السمات ، لتسجيل منطقية .
الشكل :

$$\text{RECORD CONTAINS } \text{entier1} [\text{TO } \text{entier2}] \text{ CHARACTERS}$$

entier 1, entier 2 - عبارة عن أعداد صحيحة تؤلف حجم التسجيل .

6.2.3 - البند RECORDING MODE

يوصف طريقة التسجيل .
الشكل :

$$\text{RECORDING MODE IS option}$$

option هي كلمة محجوزة خاصة بالنظام المستعمل :

6.2.4 - البند LABEL RECORD

ويبدل على الوجود المحتمل لأوسمة السجلات . هذا البند لا يوجد : إنما في وصف
السجلات النموذجية للدخال - الاخراج (قارئ البطاقات ، مثقبات البطاقات أو
لطاابعات) .

الشكل :

$$\text{LABEL RECORDS ARE } \left\{ \begin{array}{l} \text{OMITTED} \\ \text{STANDARD} \end{array} \right\}$$

6.2.5 - البند DATA RECORD

يربط وصف السجل المنطقي بوصف المعطيات ، وهو دائماً بمستوى 1 ، مناسب
لتسجيلات هذا السجل .

الشكل :

$$\text{DATA } \left\{ \begin{array}{l} \text{RECORD IS} \\ \text{RECORDS ARE} \end{array} \right\} \text{ nom1 [nom2] ...}$$

... nom 1, بمستوى D1 يتبع مباشرة وصف السجل .

6.3 - وصف المتحولات

الشكل العام :

nm nom-donnée ou FILLER

REDEFINES
BLANK WHEN ZERO
JUSTIFIED RIGHT
OCCURS
PICTURE
SYNCHRONIZED
USAGE IS
VALUE IS

حيث nn يُمكن أن تأخذ القيم من 01 إلى 49 ، أو 77 ، أو 88 أو 66 .

6.3.1 - البند REDEFINES

يسمح بإعادة تعريف حيز من الذاكرة (يشبه EQUIVALENCE في لغة فورتران أو DEFINED في PL / 1) .

الشكل :

nom1 REDEFINES nom2

6.3.2 - البند BLANK WHEN ZERO

هذا البند يُطبَّق على المعطيات الرقمية . وعندما تكون قيمة المعطى صفراً، فكاملاً الحيز المناسب سيوضع في بياض .

6.3.3 - البند JUSTIFIED RIGHT

هذا البند يطبَّق على المعطيات من نوع سلسلة من السمات . وعلى عكس القاعدة الكلاسيكية للتركيز لجهة اليسار ، فإن إرسال المعطيات من حيز إلى حيز آخر مع البند JUSTIFIED RIGHT يتم من خلال سمات من اليمين ويتركز لجهة اليمين .

6.3.4 - البند OCCURS

هذا البند يسمح بإنشاء جداول .

الشكل :

OCCURS e1 TO e2 TIMES DEPENDING
ON nom1

e1 و e2 هي عبارة عن أعداد صحيحة بدون إشارة .

nom 1 ، الذي يجب أن يكون محدداً سابقاً، يسمح بتركيز حجم الجدول ، بين القيمتين الطرفيتين e1 و e2 .

القاعدة :

لا يمكننا الذهاب بعيداً عن الأبعاد الثلاثة في لغة كوبول . إضافة لذلك ، فالمعطيات بالمستوى 01 لا يمكن أن تحتوي على البند OCCURS ، ما عدا المعطيات بالمستويات 66, 77 و 88 .

6.3.5 - البند SYNCHRONIZED

هذا البند يسمح بتسطير بداية الحيز المناسب إلى المتحولة على جبهة من الكلمات في الذاكرة . ويؤدي ذلك عند تطبيقه إلى نتائج مختلفة حسب المكتات المستعملة .

6.3.6 - البند USAGE

هذا البند يُعرّف نوع التمثيل الداخلي الذي سيستعمل للمتحولة .

الشكل :

$$\text{USAGE IS } \left\{ \begin{array}{l} \text{DISPLAY} \\ \text{COMPUTATIONAL} \\ \text{COMPUTATIONAL-1} \\ \text{COMPUTATIONAL-2} \\ \text{COMPUTATIONAL-3} \end{array} \right\}$$

ملاحظة : الكلمة COMPUTATIONAL يمكن أن تختصر بالكلمة COMP .

الجدول 3 - يعطي التناسب بين هذه الأوصاف والتمثيل الداخلي ، في الحالة التي تكون فيها المكنة ببايئة واحدة .

جدول 3 - حالة مكنة ببايئة واحدة

OPTION	CLASSE	REPRESENTATION
DISPLAY	أبجدي أو رقمي مُنفتح	سمات (صيغة ضمنية بالغلط تُؤخذ دائماً في حالة غياب البند USAGE)
COMP	رقمي	ثنائي صحيح (على 2, 4 أو 8 بايتات)
COMP-1	رقمي	بفاصلة متحركة وبدقة بسيطة مُعيرة (على 4 بايتات)
COMP-2)	رقمي	بفاصلة متحركة وبدقة مزدوجة مُعيرة على 8 بايتات)
COMP-3	رقمي	عشري مكثف : رقمي في كل بايئة

6.3.7 - البند VALUE

هذا البند يسمح بتصفير المتحولة .
الشكل :

VALUE IS littéral

القواعد :

البند VALUE لا يستعمل إلا في القسم WORKING-STORAGE . ومن الممكن في أغلب الأحيان إستعمال القسم FILE ، ولكن فقط في الحالة التي تكون فيها المتحولات بمستوى 88 (أسماء - شرطية) . من الأفضل وضع هذا البند في الموقع الأخير خلف جميع البنود المناسبة لمتحولة معينة .

6.3.8 - البند PICTURE

هذا البند ، هو مهم للغاية ، يُوصف بواسطة أكواد - سمات خاصة ، الصورة الخارجية لمتحولة معينة .
الشكل :

PICTURE IS chaîne

حيث Chaîne هي سلسلة من أكواد - سمات الوصف .
أمثلة :

PICTURE IS XXXXX .
PICTURE IS 999V99 .
PICTURE IS A(15) .

مُعامل التكرار :

من الممكن إستعمال مُعامل تكرر ، هو عبارة عن ثابتة بين هلالين تتبع مباشرة السمة المطلوبة . هكذا ، X(5) تعادل XXXXX .

هناك ثلاث طبقات من PICTURE : الأوصاف الأبجددية ، الأبجدية والرقمية . من هذه الأبجددية نستطيع تمييز سلاسل السمات العادية ، وتلك التي تمتاز بمعنى رقمي : وهي عبارة عن الصورة PICTURE الرقمية المنقحة .

أ - الصورة الأبجدية PICTURE alphabetic

code : A

كل موقع مُعَلَّم بواسطة A لا يُمكن أن يحتوي إلا على حرف أو فراغ .
مثلاً :

PICTURE AAAAAA .

ب - الصورة الأبجدية PICTURE Alphanumeric

codes : A, X

كل موقع مُعلَّم (يوجد فيه) بواسطة X يُمكن أن يحتوي على أية سمة .
مثلاً :

PICTURE XXXXAA .

ج - الصورة الرقمية

codes : 9, V, S

كل موقع يحتوي (معلَّم) على 9 لا يُمكن أن يحتوي إلا على رقم الكود - السمة V يدل على موقع تركيز (alignment) الفاصلة العشرية ، ولكنه لا يُحدّد أبداً إدخال الفاصلة .

الكود - السمة S ، دائماً وحيد ويوضع في رأس السلسلة ويدل على موقع وجود الإشارة الحسابية للعدد المحدّد .
مثلاً :

PICTURE S999V99 .

د - الصورة الرقمية المنقحة PICTURE numeric-edited

الكود : B 0 . , Z * \$ + -

السمات التالية :

B تؤدي إلى إدخال بياض (فراغ) .

0 تؤدي إلى إدخال صفر .

تؤدي إلى إدخال نقطة (.) وتفرض في هذه النقطة تركيز الفاصلة العشرية . ويجب أن

تكون وحيدة في السلسلة .

' تؤدي إلى إدخال فاصلة .

Z تستعمل بدلاً عن 9 . وإذا كان الرقم الواقع في هذا الموقع هو 0 بدون دلالة ، فسيتم

إبداله عند التنقيح بواسطة بياض .

* تعمل مثل Z ، مع الفارق في إن 0 بدون دلالة سيستبدل بواسطة السمة نجمة .

+ هذه السمة يُمكن أن تكون موجودة إما في بداية ، وإما في نهاية السلسلة PICTURE .

وتؤدي إلى طباعة الإشارة (+ أو -) للعدد .

- تعمل مثل السمة + ، مع الفارق في أنه سيجري إخراج أو طباعة بياض (فراغ) ، إذا كان العدد إيجابياً .

* السمة التقديرية يمكن أن تكون موجودة في رأس السلسلة PICTURE : وتؤدي إلى إخراج السمة S .

هـ - أكواد السمات « الزاحلة » + و - .

يمكن أن تبدأ السلسلة PICTURE بواسطة عدة سمات + أو - متتالية : الأصفار (0) بدون دلالة الموجودة في هذه المواقع ستستبدل بواسطة فراغات ، ما عدا 0 بدون دلالة الموجود في أقصى اليمين ، والذي سيستبدل بواسطة الإشارة + أو - ، حسب القواعد المناسبة لهذه الأكواد - سمات .

ملاحظة : القواعد PICTURE COBOL هي كثيرة الشبه بتلك المستعملة في لغة PL/ 1 : الفوارق تتعلق بمعامل التكرار ، النقطة والوضع بداخل أبوستروف .

7 - القسم DIVISION PROCEDURE

هذا القسم الأخير يؤلف البرنامج كوبرول . وهو يحتوي على قدر ما نرغب من الفقرات والأقسام . وفي الحد الأدنى ، هو لا يحتوي إلا على فقرة واحدة . هكذا ، فالقسم في الفقرة أو من القسم يجب أن يتبع مباشرة لقب القسم .

7.1 - تعليمات معالجة المعطيات

7.11 - MOVE

هي تعليمة إرسال ، من حيز إلى آخر .
الشكل 1 :

MOVE nom 1 TO nom 2 [nom 3] ...

nom1 ، يمكن أن تكون متحولة أو تشكيلة حرفية (من الأحرف) .
nom 2, nom 3, ... عبارة عن أسماء متحولات .

الشكل 2 :

CORRESPONDING nom 4 TO nom 5

nom 5, nom 4 ، هي أسماء تركيبات . عملية الإرسال لا تتم إذاً إلا لتركيبات - ثانوية أو عناصر تركيبات nom 4 و nom 5 بنفس الأسماء .

EXAMINE 7.1.2

الشكل 1 :

EXAMINE nom TALLYING { UNTIL FIRST
ALL
LEADING } lit1
[REPLACING BY lit2]

سيجري عملية كنس للسلسلة nom مع تغيير المرصف TALLY (يعادل متحولة
(PICTURE 9 (5)

أ - الصيغة UNTIL FIRST : المرصف TALLY يحتوي على عدد السمات السابقة من
اليسار لأول مصادقة للسمة Lit 1 (litteral) .

ب - الصيغة ALL : المرصف TALLY يحتوي على عدد المرات التي يُصادف فيها السمة
Lit 1 في nom .

ج - الصيغة LEADING : المرصف TALLY يحتوي على عدد السمات Lit 1 السابقة من
اليسار لأول سمة في nom والتي تختلف عن Lit 1 .

د - في الحالات الثلاث ، إذا كانت الصيغة REPLACING BY حاضرة ، فكل سمة Lit 1
ستُبدل بواسطة Lit 2 (الحالة UNTIL FIRST) .

الشكل 2 :

EXAMINE nom REPLACING { ALL
LEADING
FIRST
UNTIL FIRST } lit1 BY lit2

طريقة عمل التعليمة بهذا الشكل هي شبيهة بالحالة الأولى ، إلى هذا تقريباً المرصف
TALLY غير معدّل .

7.2 - التعليمات الجبرية

الشكل :

instruction 1 ON SIZE ERROR ins 2, ins 3.

instruction 1 هي تعليمة جبرية .

ins 3, ins 2 هي عبارة عن تعليمات مختلفة . من الممكن أن يكون موجوداً منها عدد

مختلف ، النقطة في النهاية تعلق الجملة .

التشغيل : في حالة الخطأ في الحجم (الحيز المُستقبل غير كاف) ، سيتم تنفيذ مخرج

التعليمات ins 2 ، ins 2 ، ins 3 (الخ . . .) . وإلا ، سيتقل التحكُّم إلى التعليمات التالية مباشرة لنقطة نهاية الجملة .

7.2.2 - تدوير **ROUNDED**

هذه الصيغة ، التي تتبع مباشرة اسم - المعطى (nom-donnée) لنتيجة العملية ، تؤدي إلى الحساب الأوتوماتيكي لتدوير على آخر عشر محدّد . هذه التعليمات هي مفيدة بشكل ملحوظ وينصح باستعمالها بانتظام .

7.2.3 - الجمع : **ADD**

الشكل 1 :

ADD nom 1 [nom 2] ... nom-n [**ROUNDED**]

nom 1, nom 2, ... هي عبارة عن أسماء متحوّلات أو متحوّلات حرفية .

nom-n هو اسم المتحوّلة التي ستحتوي على المجموع :

$$\text{nom-1} + \text{nom-2} + \dots + \text{nom-n}$$

الشكل 2 :

ADD nom 1 [nom 2] ... **TO** nom-n [**ROUNDED**]

نفس طريقة عمل وتعريف الشكل 1 .

الشكل 3 :

ADD nom 1 [nom 2] ... GIVING nom-n [**ROUNDED**]

nom 1, nom 2, ... هي عبارة عن أسماء متحوّلات أو متحوّلات أو ثوابت صرفية .

nom-n هو اسم المتحوّلة التي ستحتوي على المجموع (ما عدا + nom-n) . . .

$$\text{nom1} + \text{nom2}$$

7.2.4 - الطرح : **SUBTRACT**

الشكل 1 :

SUBTRACT nom 1 [nom 2] ... FROM nom-n [**ROUNDED**].

nom 1, nom 2, ... هي عبارة عن أسماء متحوّلات أو ثوابت حرفية (literal) .

nom-n هو اسم المتحوّلة التي ستحتوي على الفرق .

$$\text{nom-n} - \text{nom1} - \text{nom2} - \dots$$

الشكل 2 :

SUBTRACT nom 1 [nom 2] ... **FROM** nom-p
GIVING nom-n [ROUNDED]

المتحولة nom-n هي مشحونة بواسطة نتيجة العملية :
nom-p — nom1 — nom2 ...

7.2.5 - الضرب : **MULTIPLY**

الشكل 1 :

MULTIPLY nom 1 **BY** nom 2 [ROUNDED]

nom1 هو عبارة عن إسم متحولة أو ثابتة .
nom2 هو عبارة عن إسم المتحولة التي ستحتوي على نتيجة ضرب nom1 بـ
nom2 .

الشكل 2 :

MULTIPLY nom 1 **BY** nom 2 **GIVING** nom 3 [ROUNDED]

nom1 و nom2 هي عبارة عن ثوابت أو متحولات .
nom3 هي عبارة عن المتحولة التي ستحتوي على نتيجة ضرب nom1 بـ nom2 .

7.2.6 - القسمة : **DIVIDE**

الشكل 1 :

DIVIDE nom 1 **INTO** nom 2 [ROUNDED]

nom1 هي عبارة عن إسم متحولة أو ثابتة .
nom2 هي عبارة عن المتحولة ، والتي ستحتوي على نتيجة قسمة nom2 على
nom1 .

الشكل 2 :

DIVIDE nom 1 **INTO** nom 2 **GIVING** nom 3 [ROUNDED]

nom1 و nom2 هي عبارة عن متحولات أو ثوابت .
nom3 هي عبارة عن المتحولة التي ستحتوي على نتيجة قسمة nom2 على nom1 .

7.2.7 - التعليم العام : **COMPUTE**

هذه التعليمات تسمح بكتابة تعابير في لغة كوبرول شبيهة بتلك المكتوبة في لغة

فورتران . وهي تسمح إذا باستبدال الأربعة أفعال السابقة .

الشكل :

COMPUTE nom 1 = expression.

nom1 هي متحولة .

Expression هي عبارة عن ثابتة ، متحولة أو تعبير جبري مختلف . كتابة التعابير هو نفسه كما في فورتران ، مع إستعمال الأهلة البسيطة ، ونفس قواعد أفضلية المؤثرات (بالنسبة لـ + ، - ، × ، ÷) .

لنشر إذا إلى أن النحوفي لغة كويول يتطلب أن تكون كل سمة مؤثر (+ ، - ، * ، /) مسبوقة ومتبوعة بفراغ .

7.3 - التعابير المنطقية

7.3.1 - مؤثرات المقارنة

هناك ثلاثة مؤثرات للمقارنة في لغة كويول ، تُمثل هذه المؤثرات إما بالكتابة حرفياً ، وإما بواسطة إشارة خاصة . وهي :

<u>GREATER THAN</u>	>	أكبر من
<u>EQUAL TO</u>	=	يعادل
<u>LESS THAN</u>	<	أصغر من

الكلمات «THAN» و«TO» هي إختيارية .

مثلاً :

A GREATER THAN B

هو تعبير منطقي بقيمة « صحيح » إذا كان A أكبر من B ، و« غلط » في الحالة المعاكسة ، أي إذا كان A أصغر أو يعادل B .

القواعد :

أ - عمليات المقارنة تطبق على الثوابت الحرفية (Literal) ، أو على المتحولات ، أو أيضاً على التعابير الجبرية .

ب - إذا استعملنا السمات < = > ، فمن الأنسب إتباعها أو إستباقها ببياض واحد على الأقل .

7.3.2 - مؤثرات منطقية أساسية

هي عبارة عن المؤثرات الكلاسيكية الثلاثة، التي نجدها في جميع لغات البرمجة .

<u>NOT</u>	إعكاس
<u>OR</u>	إتحاد
<u>AND</u>	تقاطع

وإذا كانت A و B عبارة عن متحولات (أو تعابير) منطقية ، فالقواعد التالية

تنطبق :

<u>NOT</u> A	{	حقيقة إذا كان A غلط « غلط » إذا كان A «حقيقة»
A <u>OR</u> B	{	حقيقة إذا كان A و B حقيقيين حقيقة إذا كان A حقيقياً و B «غلط» حقيقة ، إذا كان A غلط و B «حقيقة» غلط إذا كان A و B غلط
A <u>AND</u> B	{	حقيقة إذا كان A و B حقيقيين غلط إذا كان A حقيقياً و B حقيقياً غلط إذا كان A غلط و B حقيقياً غلط إذا كان A و B غلط

القواعد :

من الممكن كتابة تعابير منطقية كبيرة وطويلة كما نرغب ، وبنوعين من المؤثرات .

الأوليات التالية تنطبق عليها وهي :

- (1) المؤثرات الجبرية .
- (2) مؤثرات المقارنة
- (3) المؤثر NOT
- (4) المؤثر AND
- (5) المؤثر OR .

من الممكن أيضاً تعديل قاعدة الأولوية باستعمال الأهلة .

7.4 - مؤثرات المراقبة والتحكم

7.4.1 - انقطاع غير مشروط

GO TO simple

الشكل :

GO TO nom

nom هو اسم الفقرة أو القسم وقد يكون وسماً.

ب - الأمر GOTO غير المستقل

الشكل :

GO TO nom 1 [nom 2] ... DEPENDING ON nom 3

nom 1, nom 2, ... هي عبارة عن أسماء فقرات أو أقسام .

nom 3 هي متحولة تحتوي على قيمة صحيحة موجودة بين 1 و n ، n هي عدد أسماء

الفقرات أو الأقسام الموجودة خلف الأمر . GOTO

ج - ALTER

هذا الأمر يسمح بتعديل تشغيل التعليمات GO TO ، وذلك بتغيير العناوين

ديناميكياً .

الشكل :

ALTER nom 1 TO PROCEED TO nom 2.

القواعد :

1- إذا كان الاسم 1 وهو وسم GOTO غير متبوع بواسطة وسم ، فالأمر GOTO هو

كامل .

مثلاً :

PARAG1. GO TO.

·

·

ALTER PARAG1 TO PROCEED TO SUITE1.

·

·

عندما تتم تنفيذ الأمر GOTO ، فكل شيء يسير كما لو كان البرنامج يحتوي على

التعليمة :

PARAG1. GO TO SUITE1.

2- عندما يتم تكملة الأمر GO TO ، فالتعليمة الجديدة ALTER تسمح بتعديل

التفريع .

ALTER PARAG1 TO PROCEED TO SUITE2. مثلاً :

الفقرة موضع السؤال تعمل الآن كما يلي :

PARAG1. GO TO SUITE2.

7.4.2 - الانقطاع المشروط

الشكل :

IF expression THEN instruction 1
[ELSE instruction 2]

expression هو عبارة عن تعبير منطقي .

Instruction 1 ، Instruction 2 هي عبارة عن تعليمات كويول ، قابلة للاستبدال

متمملاً بواسطة NEXT SENTENCE .

قاعدة :

1 - الكلمة THEN هي إختيارية .

2- القسم الثاني من التعليم ، الذي يبدأ بواسطة ELSE ، هو إختيارية . ولكن إذا جرى

إستعماله ، فالكلمة ELSE هي إلزامية .

التشغيل: إذا كان التعبير المنطقي هو حقيقي، فسيتم تنفيذ التعليم

instruction1. وإلا ، فسيتم القفز عن التعليم Instruction 1 وسيجري تنفيذ التعليم

Instruction2. وفي غياب Instruction2 ، يُتابع البرنامج على التوالي .

القاعدة :

من الممكن تداخل IF ، أي إستعمال IF في مكان التعليم Instruction 1 أو In-

struction 2 . هذه الطريقة لا يُنصح بها غالباً ، لاسباب ناتجة عن تعقيد البرنامج

منطقياً ، والذي قد يُسبب أخطاءً .

7.5 - الحلقات

الحلقات ، في لغة كويول ، تتم بواسطة التعليم PERFORM . هذه الأخيرة

تستعمل بأشكال كثيرة .

أ - الشكل 1 :

PERFORM nom 1 [THRU nom 2]

nom 1 و nom 2 هي عبارة عن أسماء فقرات أو أقسام .

التشغيل : التعليم PERFORM تنقل التحكم إلى بداية الفقرة (أو القسم)

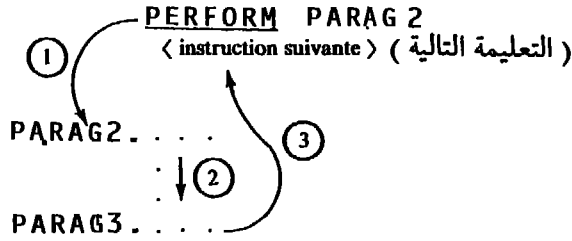
nom 1 . في نهاية الفقرة (أو القسم) nom 1 (أو في نهاية الفقرة nom 2 عند الاقتضاء) ،

يُعاد التحكم إلى التعليم التي تتبع PERFORM .

القواعد :

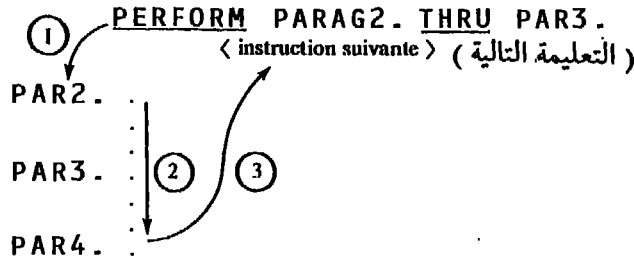
كي يتم تنفيذ التعليمة PERFORM بشكل صحيح ، يجب أن يتم بلوغ نهاية nom 1 (أو nom 2) بشكل فعلي . وإذا كان هناك تفرعات في nom 1 ، فيجب أن تُعاد (تُرجع) إلى nom 2 ، الذي لا يحتوي إلا على التعليمة الوحيدة EXIT .

مثلاً 1 :



(بداية الفقرة تدل على نهاية السابقة) .

مثل 2 :



الشكل 2 : .

PERFORM nom 1 [THRU nom 2] nom 3 TIMES

nom 1 و nom 2 لها نفس التعريف أعلاه .

nom 3 هي عبارة عن متحولة صحيحة أو ثابتة صحيحة إيجابية .

التشغيل : تُنفذ التعليمة PERFORM كما في شكلها البسيط (الذي رأيناه سابقاً في أ) ، ولكن لعدد من المرات مُحدّد بواسطة nom 3 .

ج - الشكل 3 :

PERFORM nom 1 [THRU nom 2] UNTIL expression

expression هو تعبير منطقي . طالما هذه التعليمة هي بقيمة « غلط False »

فسيجري تنفيذ التعليمة **PERFORM** . وإذا كان التعبير **expression** هو « حقيقة **TRUE** » ، فستعمل التعليمة **PERFORM** والتحكُّم في البرنامج سيتتابع على التوالي .
د - الشكل العام

PERFORM nom 1 **THRU** nom 2 **VARYING** nom 3
FROM nom 4 **BY** nom 5 **UNTIL** expression **AFTER**...

- 1 nom و 3 nom تُعرَّف كما في الفقرة (أ) .
- 3 nom هي عبارة عن متحولة .
- 4 nom و 5 nom هي ثوابت أو متحولات .
- expression هو تعبير منطقي .

من الممكن تكرار المتتالية **UNTIL... VARYING** بعد **AFTER**

التشغيل : تدور أو تُنفَّذ التعليمة **PERFORM** لجميع القيم من 3 nom حتى nom 4 بخطوة تعادل 5 nom وحتى يأخذ التعبير المنطقي القيمة « حقيقة **TRUE** » .
أمثلة :

PERFORM PAR4 **VARYING** A **FROM** 10 **BY** 2
UNTIL A = 20 .

سيتم تنفيذ الفقرة PAR 4 للقيم المتتالية A من 10, 12, 14, 16, 18 (ولكن بدون القيمة 20) .

هـ - تداخل **PERFORM**

من الممكن تداخل الأوامر **PERFORM** : وهذا يعني إن **PERFORM** سيتم إدخالها في فقرة (أو في قسم) تُستدعى بواسطة تعليمة **PERFORM** أخرى ، وهكذا دواليك . يجب الاعتراف في هذه المرة أن الكوبول هو أصعب من فورتران 1 / PL في هذا النوع من المسائل ، وفي كل ما يتعلّق بالبرنامج .

7.6 - إدخال - إخراج بسيط

7.6.1 - في القراءة : **ACCEPT**

الشكل :

ACCEPT nom[**FROM** **CONSOLE**]

في غياب **FROM CONSOLE** ، يقرأ هذا الأمر البطاقات . يجري التحكم بعدد السمات بواسطة nom . وإذا جرى إستعمال **FROM CONSOLE** ، فالإدخال يتم من

خلال لوحة الملامس التابعة لمتصلة التحكم في الحاسب . وهنا أيضاً يجري التحكم بعدد السمات الداخلة بواسطة nom .

7.6.2 - في الكتابة : DISPLAY

الشكل :

DISPLAY nom 1[nom 2] ... [UPON CONSOLE]

... , nom 2 , nom 1 هي عبارة عن متحولات أو ثوابت .

وإذا جرى استعمال UPON CONSOLE ، فسيتم إرسال سلسلة السمات إلى منضدة التحكم بالمكينة (pupitre) (أي إلى الشاشة مثلاً) . وإلا ، إلى الطابعة .

7.7 - إدخال - إخراج طبيعي

جميع عمليات الإدخال والإخراج الطبيعية تذهب مزدوجة مع وصف السجلات في (ENVIRONNEMENT DIVISION و DATA DIVISION) سيتم فتح كل سجل ، وسنقوم بعمليات إدخال - وإخراج فيه . وفي نهاية العمل ، سيتم إغلاقه ، كي يتم لاحقاً إعادة فتحه عند الحاجة .

7.7.1 - أمر الفتح : OPEN

الشكل :

OPEN $\left\{ \begin{array}{l} \text{INPUT} \\ \text{OUTPUT} \\ \text{I-O} \end{array} \right\}$ nom 1 nom 2 ...

nom 1 ، nom 2 هي عبارة عن أسماء سجلات ، موجودة خلف عدد (I/O) في قسم المعطيات DATA DIVISION .

INPUT وتعني فتح السجل عند القراءة .

OUPTUT تعني إغلاق السجل عند الكتابة .

I-O تعني فتح للقراءة والكتابة (عشوائي RANDOM فقط) .

الصيغ الممكنة :

1 - WITH NO REWIND لا يوجد إعادة لف للسجل عند الفتح . تستعمل هذه الصيغة عند استعمال أشرطة متعددة السجلات .

2 - REVERSED . تستعمل في القراءة فقط . يُقرأ السجل في الاتجاه المعاكس .

7.7.2 - أمر القراءة READ :
الشكل 1 (متالي) .

READ nom 1 [INTO nom 2] AT END instructions.

nom 1 هو إسم السجل .
nom 2 هو إسم متحولة . نسخة عن التسجيلية يتم إرسالها حسب قواعد التعليمات
MOVE ، في nom 2 ، إذا كانت الصيغة INTO هي المستعملة .
الشكل 2 (بلوغ مباشر) .

READ nom 1 [INTO nom 2] INVALID KEY instruction.

في جميع الحالات ، سيتم إنتقال مضمون تسجيلية في كل مرة إلى المعطى المرتبط
بالسجل (DATA RECORD IS ...) .

7.7.3 - أمر الكتابة WRITE :
الشكل 1 (متالي) .

WRITE nom 1 [FROM nom 2] AFTER ADVANCING nom 3

nom 1 ، هو إسم التسجيلية .
nom 2 هو إسم متحولة حيث المعلومات هي منسوخة قبل أي شيء إذا كانت الصيغة
FROM مستعملة .
nom 3 هو عبارة عن ثابتة إيجابية ، أو متحولة أو كود حرفي ، يتحكم بالطفور عن
الأسطر . وإذا كان في عبارة عن كود حرفي ، فيجب مراجعة سمة قد تكون إحدى
السمات التالية :

(بياض)	طفور بسيط عن سطر
1	طفور عن صفحة
0	طفور عن سطرين
+	لا يوجد طفور

الصيغة AFTER (طفر عن سطر قبل القراءة) يُمكن أن تُستبدل بواسطة
BEFORE (طفور عن سطر بعد القراءة) .

الشكل المُبسَّط : في الحالة التي لا يجب فيها طباعة السجل ، سيكون شكل التعليمات

WRITE nom 1 [FROM nom 2] أبسط :

شكل 2 (بلوغ مباشر) .

WRITE nom 1 [**FROM** nom 2] **INVALID** KEY instruction

7.7.4 - أمر الإغلاق : **CLOSE**
الشكل :

CLOSE nom 1 [clause] nom 2 [clause] ...

... nom 1, nom 2 هي عبارة عن أسماء سجلات .

البند (clause) يُمكن أن يكون :

- 1 - **WITH NO REWIND** الذي يعني أن السجل لن يتم إعادة لفه بعد الإغلاق (الإنشاء على أشرطة متعددة سجلات) .
- 2 - **WITH LOCK** ، الذي يعني إن السجل لا يُمكن أبداً أن يُستعمل بواسطة البرنامج الجاري .

8 - الفرز بلغة كويبول

عمليات فرز السجلات هي أساسية في الإدارة . من الضروري أن يكون النظام المستعمل مجهزاً ببرنامج فرز أكثر فعالية قدر الإمكان .
وتعتمد لغة الكويبول تعليمة خاصة للفرز ، سهولة الإستعمال ، وفائدتها بديهية .

8.1 - وهو سجل الفرز في القسم **DATA DIVISION**

في عملية الفرز ، هناك سجل دخل مطلوب فرزه ، وسجل إخراج هو السجل المفروز ، إضافة إلى بعض التعديلات ، وإلى سجل « عمل » .
الشكل :

SD nom **RECORDING MODE**

RECORD CONTAINS

DATA RECORD

سجلات الإدخال والإخراج هي سجلات متتالية كلاسيكية .

8.2 - تعليمة الفرز **SORT**

توجد هذه التعليمة ، طبيعياً ، في القسم **PROCEDURE** . السجل هو مفتوح أوتوماتيكياً بواسطة النظام .

الشكل الأساسي :

```
SORT nom-fichier-tri ON { ASCENDING } KEY nom 1[nom 2]...
  { DESCENDING }
  { USING nom-fichier-entrée }
  { INPUT PROCEDURE nom-p-1 }
  { GIVING nom-fichier-sortie }
  { OUTPUT PROCEDURE nom-p-2 }
```

DATA DIVISION الموصف بواسطة SDS في القسم nom-fichier-tri
nom 1, nom 2, ... هي عبارة عن معطيات التسجيل الموجودة في سجل الفرز .
nom-p-1, nom p-2 هي أسماء الأقسام ، وتُسجَل إلزامياً .

INPUT PROCEDURE هدف هذا القسم هو إنشاء سجل الفرز . ويحتوي
إلزامياً على أمر بالكتابة .

جميع السجلات المستعملة في INPUT PROCEDURE هي بتشغيل كلاسيكي .
OUTPUT PROCEDURE هذا القسم يجمع عناصر سجل الفرز . ويحتوي
إلزامياً على أمر بالقراءة :

RETURN nom-fichier-tri [INTO nom donnée]
AT END instructions.

9 - البرامج الثانوية

من الممكن عادة استعمال برامج ثانوية في الكويول . هذا الاتجاه هو غير معيّر ،
وينبع من اتجاهات مختلفة حسب المصمم .
لهذا السبب ، ولهذا القسم ، ينصح القارئ بمراجعة الملاحظات الخاصة بالنظام
المستعمل .

ملحق : كلمات معجوزة للغة

لا يمكن إستعمال الكلمات التالية كإسم للمعطيات ، أسماء إجراءات أو أسماء - شروط .

A	CURRENCY-SIGN	GOBACK
ACCEPT	CURRENT-DATE	GROUP
ACCESS	C 01 — C 02 — C12	HIGH
ACTUAL	D	ID
ADD	DATA	IF
ADVANCING	DATE	IN
AFTER	DECIMAL	INDEX
ALL	DELETE	INDEXED
ALTER	DEI'ENDING	INITIATE
AND	DESCENDING	INPUT
APPLY	DETAIL	INSERT
ASCENDING	DISP	INSTALLATION
ASSIGN	DISPLAY	INTO
AT	DIVIDE	I-O
AUTHOR	DIVISION	I-O-CONTROL
B	DOWN	INVALID
BASIS	DUMMY	JUSTIFIED
BEFORE	E	KEY
BLANK	EJECT	LABEL
BLOCK	ELSE	LEADING
BY	END	LEAVE
C	ENTER	LINE
CALI.	ENTRY	LINE-COUNTER
CHARACTERS	EOF	LOW
CLOSE	EXAMINE	MEMORY
CODE	EXIT	MOVE
COLUMN	F	MULTIPLE
COMP	FD	MULTIPLY
COMPUTATIONAL	FILE	NEXT
COMPUTE	FILLER	NO
CONSOLE	FINAL	NOMINAL
CONTROL	FOR	NOT
COPY	FREE	NOTE
CORE-INDEX	FROM	NULLFILE
CORR	GENERATE	OBJECT-COMPUTER
CORRESPONDING	GIVING	OCCURS
CSP	GO	OF
OMITTED	REMARKS	SUM
ON	RENAMES	SUPPRESS
OPEN	REPLACING	SYNCHRONIZED
OPTIONAL	REPORT	TALLY
OR	RERead	TERMINATE
OTHERWISE	RERUN	THEN
OUTPUT	RESERVE	THRU
P	RESET	TIMES
PAGE	RETURN	TO
PAGE-COUNTER	REVERSED	TRACE
PERFORM	REWRITE	TRANSFORM

PIC	ROUNDED	TYPE
PICTURE	RUN	U
POSITION	S	UNIT
POSITIONING	SAME	UNTIL
PRINT-SWITCH	SEARCH	UP
PROCEDURE	SECURITY	UPDATING
PROCESSING	SEEK	UPON
PROGRAM-ID	SEGMENT-LIMIT	USAGE
QUOTE	SELECT	USE
QUOTES	SET	USING
RD	SIZE	UTL
READ	SORT	V
READY	SOURCE	VALUE
RECORD	SPACE	VARYING
RECORDING	SPACES	WHEN
RECORDS	SPECIAL	WITH
REDEFINES	STANDARD	WRITE
REEL	START	ZERO
RELEASE	STOP	ZEROES
REMAINDER	SUBTRACT	ZEROS

مراجع :

مراجع أساسية

الوثائق التقنية التابعة للصانين ، والخاصة بلغة كوبول والتحديدات الداخلية

الخاصة .

من الممكن أيضاً إستشارة :

J VIGNES, C. COURTY-LAJEUNESSE et C. DEBOST-BENTZ,
Théorie et pratique de la programmation COBOL, Editions TECHNIP,
 (Paris, 1972).

الفصل الثامن

لغة 1 / PL

1 - عموميات

1.1 - مجموعة السمات

يوجد عدة مجموعات سمات في لغة 1 / PL . والمجموعة الوحيدة المستعملة عملياً تتألف من 60 سمة . أما المجموعة من 48 سمة فهي تستدعي حجز بعض كلمات المفاتيح وهي ليست مستعملة بشكل عملي ، ولن يتم مناقشتها هنا .

يوجد ثلاثة أصناف من السمات :

- السمات الأبجدية .

- السمات الرقمية (الأرقام) .

- السمات الخاصة .

أ - السمات الأبجدية . عدد : 29

وهي عبارة عن 26 سمة من الألفباء ، من A إلى Z ، والسمات الثلاث التالية :

- \$ سمة العملة .

- @ السمة «at» أو «arrobas»

- # السمة التي تدعى « رقم » .

ب - السمات الرقمية ، وعددها 10

هي عبارة عن الأرقام العربية من 0 إلى 9 (*)

ج - السمات الخاصة وعددها 21

السمة الأولى هي البياض (الفراغ)

هناك بعد ذلك البياض بخط أفقي : - (ويدعى أيضاً Break) .

السلسلة التالية ، وتتألف على صعيد المثال ، من السمات B, C ، ومن السمات D, E, F

ABC_DEF

. E, F

(*) يكتب الصفر هنا بدون خط عامودي في وسطه (0) .

هناك بعد ذلك السمات التالية :

- = يعادل
- + زائد
- ناقص
- / قضيبيب القسمة «Slash»
- (هلال يسار أو مفتوح
- (هلال يمين أو إغلاق
- . نقطة
- ، فاصلة
- ؛ نقطة فاصلة
- : نقطتين
- % بالمئة
- معكاس (مؤثر منطقي)
- & و (« و » مانعة) .
- | أو (« أو » مشتملة) .
- > أكبر من
- < أصغر من
- ? علامة إستفهام .
- * نجمة .

1.2 - المعرفّات (Identificateurs)

تتألف المعرفّات من السمات الأبجدية والسمات الرقمية والخط الأفقي (-) . وتظهر في موضع آخر خارج الملاحظات . وتكون مسبوقه ومتبوعه بواسطة فاصل . السمة الأولى من المعرفّ تكون دائماً أبجدية . وفي النهاية ، الطول الأقصى هو 31 سمة . جميع السمات الخاصة هي فواصل ، ما عدا الخط الأفقي (-) . وتلعب السمة « بياض (فراغ) » دوراً أساسياً في 1 / PI . وعندما لا يكون هناك حاجة إلى أية سمة خاصة ، تفصل المعرفّات إلزامياً بواسطة فراغ واحد على الأقل . ما عدا في سلسلة من السمات ، أو في سلسلة مؤلفة من عدد معيّن من الفراغات (البياضات) بقيمة فراغ واحد . وفي النهاية يُمكن للفراغ أن يُوضع في أي مكان بداخل المعرفّات والفواصل .

مثلاً :

GO IQ SUITE;

هي تعليمة صحيحة

تعلیمة بدون معنی

GO TOSUITE;

هی تعلیمة بدون معنی لأنه یجب أن تُفصل الكلمات 'TO' و«SUITE» عن بعضها بواسطة فراغ واحد على الأقل .

وفي لغة PL / 1 یُمثل المعرف :

- متحولة لا إتجاهیة

- جدول

- ترکیب

- أقسام ثانویة من التریب .

- وسم

- نقطة دخول

- سجل

- كلمة مفتاح (أمر) .

هناك إختصارات لبعض الكلمات - مفاتيح

الأمثلة التالیة هی عبارة عن مُعرفات :

A
FIN_DE_LLECTURE
WRITE
DECLARE

وعلى العکس ، فالأمثلة التالیة لیست معرفات :

تبدأ بواسطة رقم 4526-TR

تحتوي على سمة خاصة (-) ALPHA-X

وفي النهاية ، لا یوجد كلمات محجوزة في لغة PL / 1 .

1.3 - المعطیات في لغة PL / 1

تتمتع لغة PL / 1 بعدد کبیر من المعطیات ، وهذا هو مصدر قوتها .

الخاصیة	نوع المعطیات	ترتیب
BINARY, DECIMAL, FIXED, FLOAT, REAL, COMPLEX, PICTURE	- جبریة	} : معطیات المسألة
CHARACTER, BIT, VARYING, PICTURE	- سلاسل	

LABEL	- أوسمة (LABELS)	} معطيات تحكم بالبرنامج
TASK	- أعمال (مبرجة متعددة)	
EVENT	- إلتقاء (مبرجة متعددة)	
POINTER, OFFSET	- مؤشرات	
AREA	- حيزات	
ENTRY, RETURNS	أسماء مداخل	أسماء مداخل
FILE	سجلات	سجلات

1.4 - التعليمة DECLARE

يُصرَّح عن جميع المعطيات قبل إستعمالها ، بواسطة تعليمة تُضيف معرفاً مع عدد من الخاصيات إليها . هذه الخاصيات تصف بشكل دقيق المعطيات المنشأة . من الممكن أحياناً احتمال واحد أو عدة تصريحات . ويقوم المُصرِّف بنفسه بالتصريح لها حسب مفهومها . هكذا مثلاً وبشكل عام لا تُصرَّح أبداً بصراحة عن الأوسمة .
الشكل هو :

DECLARE *identificateur* attribut-1 attribut-2 ...;

مثلاً :

DECLARE ALPHA DECIMAL FIXED;
DECLARE TEXTE CHARACTER(2000) VARYING
INITIAL(' ');

أو ، بإيجاز :

DCL ALPHA DEC FIXED;
DCL TEXTE CHAR(2000) VAR INIT(' ');

إضافة لذلك ، يُمكن أن تُجمِّع التصريحات في نفس الأمر DECLARE :

DECLARE :

DCL ALPHA DEC FIXED, TEXTE CHAR(2000)
VAR INIT(' ');

القاعدة :

لا يُمكن التصريح عن معرفٍ معيَّن وبوضوح في نفس الأمر . في غياب خاصية أو عدة خاصيات لمعطى معين ، تأخذ / 1 PL الصيغ بالغلط (par default) .

1.5 - نسق الكتابة والتركيبة العامة للبرنامج

1.5.1 - نسق الكتابة

تكتب التعليمات في لغة 1 / PL في نسق حرّ .

وإذا استعملنا البطاقات كناقل للإدخال ، فيمكن أن يجري تثقيب التعليمات من العمود 1 إلى العمود 80 . وعملياً ، لا يُعالج المصرف سوى الأعمدة من 2 إلى 72 . ولكن هذه الأعمدة هي إختيارية ، ويمكن أن يجري تعديلها بواسطة تعليمات خاصة بالمصرف .
تنتهي التعليمة بواسطة نقطة - فاصلة . وهذه هي النقطة - الفاصلة التي توقف التعليمة ، وليس نهاية البطاقة . التعليمة صفر هي النقطة - الفاصلة . ومن الممكن أن نضع عدة تعليمات على نفس السطر :

```
A = 0; BETA=A*B/TA(54,7) + SQRT(X); PUT  
DATA;
```

وفي النهاية ، من الممكن أن نضع عدداً من الفراغات غير محدد بين مختلف المعرفات .

1.5.2 - الملاحظة (Commentaires)

من الممكن أن نكتب الملاحظة في أي موقع من البرنامج يمكن أن يظهر فيه الفراغ ، ما عدا في الثابتة من نوع CHARACTER . الملاحظة هي سلسلة من السمات المختلفة . وتبدأ بسلسلة من سمتين : /* .
وتنتهي أيضاً بنفس هذه السلسلة من السمات : /* . السمات / و* يجب أن تتابع مباشرة ، بدون أي فراغ فيما بينها .
يُمكن للملاحظة أن تكون بأي طول ممكن . تبدأ الملاحظة أوتوماتيكياً عندما يجد المصرف السلسلة /* / وتنتهي عندما يلتقي أول سلسلة /* ..
أمثلة :

```
/* CECI EST UN COMMENTAIRE */
```

1.5.3 - مجموعات وفدرات من البرنامج

المجموعات (أو مجموعات DO) هي عبارة عن سلسلة من التعليمات الموجودة بين

DO والتعليمة END .

```
ALPHA: DO;  
A=0; B,C,X = 1; : مثلاً  
PUT FILE (EDITEUR) LIST (K1,K2);  
CALL PSC;  
END;
```

من الممكن أيضاً أن نكتب هذه المجموعة حسب الطريقة التالية :

```
ALPHA: DO; A=0; B,C,X = 1; PUT FILE  
(EDITEUR) LIST(K1,K2); CALL PSC; END;
```

التعليمات هي متتالية الواحدة بعد الأخرى دون أخذ بالحسبان الفواصل الفيزيائية للبطاقات .

الفدرات (Blocs) هي أيضاً عبارة عن سلاسل من التعليمات ، ولكنها تخضع لبعض القواعد ، وبالتحديد إلى كل ما يتعلّق بالبرنامج وبالتعرّف على الأسماء .

وهي نوعان: الفدرات BEGIN والفدرات PROCEDURE . وتركيبتها هي التالية :

```
K: BEGIN; ... ; ... ; ... ; ... ; END  
K;  
PA: PROCEDURE; ... ; ... ; ... ; ... ;  
END PA;
```

يجب أن تكون الفدرة BEGIN متداخلة في إجراء من نوع PROCEDURE ويجري تنفيذها على التوالي .

يجب أن يتم مناداة الأجراء PROCEDURE بواسطة CALL .

يجب أن تكون جميع الفدرات والمجموعات التي تؤلف البرنامج متداخلة في إجراء رئيسي (procedure principale) ، يصبح فعلاً بشكل أوتوماتيكي بواسطة النظام . ولكن من الممكن أن يكون هناك إجراءات خارجية (External procedure) يمكن أن يتم طلبها بواسطة الأجراء الرئيسي . وللأجراء الرئيسي الخاصية (OPTIONS (MAIN) .

```
PP: PROCEDURE OPTIONS (MAIN) ;  
  < instruction > ;  
  < instruction > ;  
END PP ;
```

سيبدأ البرنامج 1 / PL الكامل ودائماً بواسطة التعليمات

```
PROCEDURE OPTIONS (MAIN) ;
```

أو باختصار

```
PROC OPTIONS (MAIN) ;
```

ويتهي فيزيائياً بواسطة التعليم END المناسبة للتعليم

PROCEDURE OPTIONS (MAIN);

تخصيص الذاكرة يمكن أن يكون ساكناً (يتم قبل تنفيذ البرنامج) أو ديناميكياً (خلال التنفيذ) .

بشكل ساكن ، يبقى تخصيص الذاكرة صالحاً خلال كامل مدة البرنامج ، بينما ديناميكياً هو ليس كذلك ، أي إن تخصيص الذاكرة يتم لفدرة معينة وليس أثناء عمل الفدرة . هناك أربعة طبقات لتخصيص الذاكرة في لغة PL / 1 .

- ساكن (STATIC)

- أوتوماتيكي (AUTOMATIC)

- مُراقب (CONTROLLED)

- مباشر (BASED)

الطبقة المختارة ضمناً هي AUTOMATIC ما عدا إذا جرى التصريح عن المتحولة EXTERNAL (بالنظر هي إذاً STATIC) .

1 - ساكن

مثلاً :

```
DECLARE X FIXED DECIMAL(10,5)  
STATIC;
```

الإدارة هي إذاً شبيهة بكل ما يجري في لغة فورتران . تُخصّص المواقع في الذاكرة مرة واحدة والباقي خلال مدة دوران البرنامج .

نصرّح إذاً عن متحولة ساكنة إذا كنا نرغب في أن تكون معروفة من جميع الفدرات التي تولّف البرنامج وإذا كانت تستخدم في كل مكان ، نريح وقتاً إذاً عند التنفيذ .

2 - أوتوماتيكي (AUTOMATIC)

بشكل عام لا نقوم بالتصريح ، لأن هذه الصيغة هي مأخوذة بالغلط (ما عدا للمتحوّلات من نوع EXTERNAL) .

تخصيص الذاكرة ، بجميع متحوّلات الفدرة ، يتم عندما تصبح الفدرة فعالة . وكل ذلك يتم خلال مدة التحكم المدعوة «Prologue» .

مثلاً :

```
PA: PROCEDURE OPTIONS (MAIN) ;  
    مجهولة ، لا يوجد حيز محجوز من الذاكرة (X, Y, Z)  
  
    CALL PSC ; → تخصيص مكان في  
                  الذاكرة للمتحويلات Z, Y, X .  
    ← PSC تنفيذ  
    ← END ← épilogue : تحرير الموقع المشغول  
                  في الذاكرة من قبل Z, Y, X  
  
PSC PROCEDURE ;  
    DCL (X, Y, Z) FIXED ;  
    .  
    .  
    END PSC ;  
    .  
    .  
    END PA ;
```

3- مراقب

في هذه الحالة ، يتم التخصيص حسب الأمر ، وبواسطة تنفيذ التعليمة ALLOCATE . التخصيص يبقى ، ولكن بعد الإنتهاء من الفدرة . الأمر FREE يُجرر الذاكرة المشغولة سابقاً .

التعليمات المتتالية ALLOCATE تكسح حيزات الذاكرة . وإذا أردنا استعمال وتغطية حيزات مشغولة سابقاً ، علينا أن نستعمل الأمر FREE قبل الأمر الثاني ALLOCATE .

4- المباشر أو المؤشر

مثلاً :

```
DECLARE Z BASED (P) ;
```

حيث Z هي متحولة و P هي مؤشر (مؤشر مطلق) .
في الحالة الأخيرة نراقب مباشرة موقع المتحويلات في الذاكرة ، بواسطة عنوانها الحقيقي .

التشغيل هو تشبيه بالحالة CONTROLLED ، مع فارق بسيط وهو في كون جميع الحيزات مبلوغة وليس فقط تلك الموجودة في « أعلى » المكس .

تُستعمل الإدارة والتنظيم المباشر للذاكرة عند معالجة اللوائح مع المؤشر المطلق

(POINTER) والنسبي (OFFSET) . وفي النهاية ، وبسبب الإدارة الديناميكية للذاكرة ، فإن التكرار هو ممكن في لغة PL/1 . ولكن عرضه يخرج عن إطار هذا الكتاب ، وينصح المستعمل بالعودة إلى المراجع .

1.6 - معطيات اللغة

1.6.3 - المعطيات الجبرية

وتحدد بواسطة قاعدتها ، معيارها ، وقتها وطريقة تمثيلها .

القاعدة : عشري أو ثنائي .

المعيار : فاصلة ثابتة أو فاصلة متحركة .

الدقة : عدد الأرقام ذات الدلالة .

الطريقة : حقيقي أو مركب .

أ - المعطيات الحقيقية

1 - بفاصلة ثابتة

وغالباً هي الأكثر استعمالاً . وتتألف من قسم صحيح و ، إختيارياً ، من قسم

عشري .

أمثلة :

```
72.192
  .5
4536
  0
```

وتتألف من 15 رقماً ذوو دلالة كحد أقصى . الدقة بالغلط ، أي بدون تحديد خاص هي (5, 0) . وهذا يعني 5 أرقام بالمجموع و(0) بعد الفاصلة العشرية . أمثلة على التصريح عن المتحولات العشرية بفاصلة ثابتة :

```
DECLARE A DECIMAL FIXED(8,2) , B DEC  
FIXED(14) ;
```

تتألف A من 8 أرقام ذات دلالة ، منها اثنين بعد الفاصلة العشرية . تتألف B من 14 رقماً بدلالة ، حيث (0) بعد الفاصلة العشرية .

2 - ثنائي بفاصلة ثابتة

وتحتوي على واحد أو عدة أرقام ثنائية ، وبشكل إختياري ، على نقطة تفصل القسم الصحيح من القسم الكسري ، ومتبوعة بالحرف B وبدون أي فراغ بين الأرقام .

أمثلة :

10110B (يعادل 22)
101.01B (يعادل 5.25)
.101B (يعادل .625)

وتحتوي هذه الأعداد على 31 رقماً ثنائياً . والدقة بالغلط هي (0, 15) .
مثل على التصريحات عن المتحولات الثنائية بفاصلة ثابتة :

```
DECLARE KB BINARY FIXED(18) , F BIN  
FIXED(19 , 6) ;
```

تتألف المتحولة KB من 18 رقماً ثنائياً بدلالة ، حيث 0 بعد الفاصلة .
أما المتحولة F فتألف من 19 رقماً بدلالة ، حيث منها 6 بعد الفاصلة العشرية .
3 - العشرية بفاصلة متحركة
يدخل هنا أس يتألف من رقمين ، إيجابي أو سلبى ، هو عبارة عن القوة من 10 .
أمثلة :

```
12E+23  
317.5E-16  
0.1E3  
.42E+50
```

الدقة القصوى هي 16 رقماً . الدقة الضمنية بالغلط هي من 6 أرقام . أمثلة على
التصريح عن المتحولات بفاصلة متحركة :

```
DECLARE CCR DECIMAL FLOAT(16) ,  
XA4 FLOAT DEC (10) ,  
YFHA6A8 DEC FLOAT ;
```

CCR بدقة من 16 رقماً عشرياً .
XA4 بدقة من 10 أرقام .
YFHA6A8 بدقة من 6 أرقام بالغلط .
4 - الأعداد الثنائية بفاصلة متحركة
وتتألف من أس من رقمين عشريين يمثلان القوة من 2 .

أمثلة :

```
11.110E+32B  
101E-17B
```

يُرجى الانتباه إلى الحرف E !
أمثلة على التصريحات عن المتحولات الثنائية بفاصلة متحركة :

```
DECLARE KBN BINARY FLOAT(45), RA-X6
FLOAT BIN(10);
```

KBN بدقة تتألف من 45 رقماً ثنائياً .
RA-X6 بدقة تتألف من 10 أرقام ثنائية .

الدقة القصوى هي من 53 رقماً ثنائياً . الدقة بالغلط هي من 21 رقماً ثنائياً .
نلاحظ هنا إنه في جميع التصريحات السابقة ، قد جرى إهمال الخاصية REAL ،
والسبب هو في كون لغة PL/1 تأخذها بالغلط .

ب - المعطيات المركبة

وتتألف من قسم حقيقي وقسم وهمي ، هذا الأخير ، كتابة ، يُسبق بالحرف I .

أمثلة :

72.192I	DEC FIXED	وهي
12E+23I	DEC FLOAT	----
11.101BI	BIN FIXED	----
101E-17BI	BIN FLOAT	----

الخاصية COMPLEX (مختصر CPLX) يجب أن تكون إلزامية وموجودة في
التصريح عن المتحولة المركبة ، وإلا ستؤخذ هذه المتحولة كحقيقية بالغلط .
مثلاً :

```
DECLARE VECT COMPLEX DECIMAL FIXED
(10,4);
```

المتحولة VECT ستتألف من قسم حقيقي (10,4) DECIMAL FIXED وقسم
وهي (10,4) DECIMAL FIXED . بإمكان تعليمة الطباعة أن تعطي النتيجة التالية :

```
VECT = 54.6530 + 643.66781i;
```

من المفهوم ، إذا كان VECT قد جرى التصريح عنها وكأنها CPLX فمن الممكن أن

نكتب :

```
VECT = SQRT (expression);
```

نفس الشيء في حالة طباعة تعبير بقيمة سلبية .

2 - الصيغ بالغلط

في حالة المتحولات من النوع الجبري، وإذا لم يتم تحديد أية خاصية ، سيختار المصرف :

REAL BINARY
FIXED(15,0)
REAL DECIMAL
FLOAT(6)

للمعرفات التي تبدأ بالأحرف :
I, J, K, L, M, N

للمعرفات التي لا تبدأ بهذه الأحرف

وإذا حددنا على الأقل خاصية واحدة ، فالأنواع الضمنية المعتمدة ستكون :

REAL, DECIMAL et FLOAT.

مثلاً التصريحات التالية :

DECLARE IA FIXED, ID DECIMAL, FB FLOAT;

تعطي الخاصيات التالية

IA DECIMAL FIXED(5,0)
ID DECIMAL FLOAT(6)
FB DECIMAL FLOAT(6)

قمنا بإيجاز الخاصيات التالية :

CPLX	...	بإيجاز	REAL	COMPLEX	: الطريقة
DEC	BIN	بإيجاز	BINARY	DECIMAL	: القاعدة
...	...	بإيجاز	FIXED	FLOAT	: المعيار

الدقة : (عدد الأرقام [، معامل المعيار])

ملاحظة عامة حول كتابة الثوابت الجبرية :

لا يُمكن أن نضع أي فراغ في داخل الثوابت الجبرية ، وبشكل خاص ، الكتابة
0.1156E 6 + ليست مسموحة . يجب إذاً كتابة هذه الثابتة على الشكل التالي : 0.1156E+6
أو 0.1156E + 06 +

1.6.2 - السلاسل (Chaines)

هناك صنفان من السلاسل : سلاسل السمات وسلاسل البنات . وفي الحالتين ، يعادل طول السلسلة 32 767 سمة أو بته .

أ - سلاسل السمات

يتعلق ذلك بسلسلة من السمات المختلفة ، بين أبوستروف .

أمثلة :

'ABCD' (طول السلسلة هو 4)

'NUMERO 5643' . (الطول يعادل 11)

'*' (الطول 1)

يتمثل الأبوستروف بسلسلة من 2 أبوستروف (").

'NOM = ''JEAN-PIERRE'''

تنشئ السلسلة :

NOM = 'JEAN-PIERRE'

من الممكن أن نضع مُعامل تكرار أمام السلسلة :

(15) '*'

وهي تعادل :

معامل التكرار هو دائماً عبارة عن ثابتة صحيحة عشرية إيجابية بين هلالين .
نصرّح عن المتحولة وكأنها من نوع سلسلة من السمات حسب الطريقة التالية :
(باختصار CHAR) ؛

DECLARE TEXTE CHARACTER(20) ;

وهذا يعني إن المتحولة TEXTE هي عبارة عن سلسلة من السمات بطول 20
سمة .

ب - سلاسل البتات

الفرق الوحيد الموجود بينها وبين سلاسل السمات هو في كونها متبوعة بالحرف B
وبأنها لا تحتوي سوى على أرقام ثنائية 0 و 1 .
مثلاً :

'1110010'B

'0'B

'1'B

السلسلة '1'B (5) هي معادلة للسلسلة '1111'B .

نصرّح عن سلسلة البتات حسب الطريقة التالية :

DECLARE IDENT BIT(50) ;

المتحولة IDENT هي عبارة عن سلسلة من البتات .

2 - الخاصة VARYING

إذا كنا نرغب في أن تكون متحولة من نوع سلسلة بطول مُتحول فسنحدد لها الخاصية VARYING (باختصار VAR) .

DECLARE TEXT_A CHAR(20) VARYING;

المتحولة TEXT-A هي بطول متحول ، ويطول قصوي يعادل 20 سمة .
يُمكن أن تكون سلسلة السمات بطول صفر .

1.63 - إعداد المعطيات

من الممكن إعداد متحولة في تصريح ، بواسطة الخاصية
نضع بين هلالين ، خلف الكلمة - مفتاح INITIAL ، ثابتة من نفس نوع المتحولة
المطلوب إعدادها .
أمثلة :

DCL X DEC FIXED INITIAL(0) ;

المتحولة X ، عشرية بفاصلة ثابتة ودقة (5,0) بالغلط ، تصبح معادلة لـ 0 كقيمة أولية .

DCL VH DEC FIXED INIT(24) ;

المتحولة VH ستصبح معادلة لـ 24 .

DCL IMC BIN FIXED INIT(10011B) ;

المتحولة IMC ستصبح 10011B

DCL TEXT CHARACTER(50) VARYING

INITIAL(' * ') ;

المتحولة TEXT ، سلسلة بطول قصوي يعادل 50 سمة ، وفي البداية تأخذ القيمة ' * ' والطول 1 .

1.64 - معطيات التحكم بالبرنامج

يُصرّح عن المعرف الذي يُمثل السمة على الشكل التالي :

DECLARE SUITE LABEL;

من الممكن أيضاً تجميع التصريحات :

DCL (A,B,C,D,E,F) LABEL;

ولكن في أغلب الأحيان يُصرَّح عن الأوسمة نصاً :

```
BOUCLE: X = X + 1;
```

المعرّف BOUCLE ، المتبوع بالسمة نقطتين (:) وهو عبارة عن وسم .
كما في بعض المعطيات ، يُمكن للأوسمة أن تكون موجودة في تركيبات أو مُنظمة في
جداول (أنظر لاحقاً) .
من الممكن إستعمالها في تعليمات نظيرية :

```
SUITE = BOUCLE;
```

```
GO TO SUITE;
```

التعليمة GO TO SUITE ، ستنفذ فعلياً مثل ; GO TO BOUCLE .

1.7 - تعليمة التخصيص

تمثّل تعليمة التخصيص ، أو التنظيم بواسطة السمة = . وتنفذ من اليمين إلى
اليسار . ويمكن أن تكون بسيطة أو مُتعددة .
أمثلة :

```
A = X; (تخصيص بسيط)
```

هناك إنتقال لمضمون X ، الذي يبقى بدون تغيير ، إلى المتحولة A .

```
A, B, C = Y; (تخصيص متعدّد)
```

هناك إنتقال لمضمون Y إلى المتحولات A, B, C .

2 - تركيبية المعطيات

2.1 - الجداول

2.1.1 - التصريح عن الجداول

الجدول يمكن أن يكون بـ 32 بعداً ، والمتحولات المناسبة بداخله ستكون بـ 32 دليلاً
كحد أقصى .

ويُصرَّح عن الجداول على الشكل التالي :

```
DECLARE TAB(20) DECIMAL FIXED(6);  
DECLARE XT(30,30) FIXED;
```

المتحولة TAB تمثّل جدولاً حيث الدليل فيه يسير من 1 إلى 20 ، أي يبعد واحد ،

بينما XT هي عبارة عن جدول ببعدين . جميع عناصر TAB هي من نوع DEC FIXED (6, 0) ، بينما جميع العناصر في XT هي من نوع DEC FIXED (5, 0) .

حدود الأبعاد هي من 1 إلى 20 للجدول TAB ، ومن 1 إلى 30 لكل واحد من أبعاد XT .
من الممكن في لغة PL/1 تثبيت حدود الأبعاد في قيم مختلفة . هكذا ، فالتعليمة :

```
DECLARE TAB(20) . . . ;
```

من الممكن أيضاً الكتابة ، وبشكل كامل .

```
DECLARE TAB(1:20) . . . ;
```

البعد الذي يتمتع بحدود أقل من 1 هو نموذجي . ومن الممكن تحديد أبعاد الجدول TAB :

```
DECLARE TAB(-5:14) . . . ;
```

في لغة PL/1 ، تُرتب الجداول في الذاكرة حسب الدلائل المتصاعدة لجهة اليمين . هكذا ، فالجدول X(10, 10) يتم ترتيبه على الشكل التالي :

```
X(1,1) X(1,2) X(1,3) X(1,4) . . .
X(2,1) X(2,2) . . . X(10,10)
```

2.1.2 - إعداد الجداول

بالإمكان استعمال الخاصة INITIAL لإعداد وتهيئة الجداول . من الممكن إعداد الجدول كلياً أو جزئياً .
مثلاً :

```
DECLARE CS(100) DEC FIXED INITIAL  
((100)0) ;
```

في هذه الحالة يتم إعداد الجدول كلياً في صفر ، بواسطة المعامل (100)0 في INITIAL .
في الحالة التالية :

```
DECLARE HH(100) DEC FIXED INIT  
((25)1, (25)0, (50)-1) ;
```

هنا يجري إعداد الجدول HH كلياً ، فالعناصر الـ 25 الأولى تأخذ القيمة 1 ، والـ 25 التالية تأخذ القيمة 0 أما الباقي (50 عنصراً) فتأخذ القيمة -1 .

ومن الممكن إعداد الجدول جزئياً :

```
DECLARE LIIK(10) CHAR(5) INIT  
((2)(5) ' ');
```

سيتم إعداد أول عنصرين من هذا الجدول في حيزين من 5 فراغات. 'b' (5) تعادل
'bbbb'.

2.1.3 - معالجة الجداول

هناك ثلاث طرق لمعالجة الجداول :

- بواسطة العناصر مع تحديد جميع الدلائل (index).
- بالأسطر أو الأعمدة.
- في المجموعة.

في لغة PL/SQL، يمكن إستعمال أي تعبير يُحوّل إلى قيمة جبرية صحيحة كدليل.
مثلاً :

```
DECLARE (A(10,10), B(10,10),  
C(10,10)) ...;
```

- بواسطة العناصر

```
B(1,2) = A(1,1) + C(2,3)*3;
```

- بالأسطر أو بالأعمدة

نستعمل الدليل * ، الصالح لجميع عناصر السطر (أو بشكل عام للبعد
بكامله) .

```
B(*,1) = A(*,2) + C(*,3);  
A(5,*) = 0;  
C(*,10) = C(*,10)*2;
```

مثلاً ، التعليمة الثانية تعني إن جميع العناصر من البعد الثاني من A يجب أن تأخذ
القيمة 0 .

- في المجموعة

لا نحدّد الدلائل ، مما يعني إن جميع العناصر مستعملة

```
A = C;  
B = A + C;  
A = 0;  
A = B*C;
```

جميع العمليات تتم لعنصر بعد عنصر ، لكامل الجدول .الجداول يجب أن تكون بأبعاد بنفس الطريقة .

2.2 - التركيبات

2.2.1 - تعريف الرقم العشري (التراتبي)

كما في لغة كوبول ، فتركيبة 1 / PL هي عشرية بواسطة الأرقام .

أمثلة :

```
DECLARE 1 ALPHA ,
        2 BRAVO ,
        3 CHARLIE . . . . ,
        3 DELTA . . . . ,
        3 ECHO . . . . ,
        2 FOX ,
        3 GOLF . . . . ,
        3 HOTEL . . . . ;
```

وكما في لغة الكوبول أيضاً ، ليس من الضروري أن تكون الأرقام التراتبية متتابعة بشكل مباشر .

هذه المواضيع هي مستعملة غالباً وكما في كوبول ، لوصف التسجيلات . نجدها إذاً في تعليمات الإدخال - والإخراج .

2.2.2 - تخصيص التركيبات

أ - الحالة العادية (التركيبات المتشابهة)

لنفترض تركيبتين .

```
DECLARE 1 A ,
        2 B ,
        3 C ,
        3 D ,
        2 E ,
        3 F ,
        3 G ;

DECLARE 1 H ,
        2 I ,
        3 J ,
        3 K ,
        2 L ,
        3 M ,
        3 N ;
```

التعليمة A = H هي معادلة للتعليمة :

$$\left\{ \begin{array}{l} C = J; \\ D = K; \\ F = M; \\ G = N; \end{array} \right.$$

بنفس الطريقة ، التعليمة A = H**2 / A هي معادلة للتعليمة :

$$\begin{array}{l} C = J**2 / C; \\ D = K**2 / D; \\ F = M**2 / F; \\ G = N**2 / G; \end{array}$$

ب - الحالة BYNAME (في كوبرول : CORRESPONDING)
من الممكن تحديد تعليمة تخصيص التركيبات للعناصر المنتهية بنفس الاسم . كل
سلسلة من معرفات الأعداد بمستوى أعلى من 1 يجب أن تكون نفسها في كل حالة .
لنفترض تركيبتين :

```
DECLARE 1 A, 2 B,
          3 C,
          3 D,
          2 F LIKE B,
          1 X, 2 B,
          3 Z,
          3 D,
          2 F,
          3 C, 3 Z;
```

التعليمة :

A = X, BY NAME;

هي معادلة للتعليمة :

$$\begin{array}{l} A.B.D = X.B.D; \\ A.F.C = X.F.C; \end{array}$$

من الجهة الأولى أو الثانية للإشارة = ، يجب أن تكون الأسماء المركبة هي نفسها ما
عدا المعرف بالمستوى 1 .

3 - التعابير (EXPRESSION)

هناك ثلاثة أصناف من التعابير :

- بسيطة

- جداول

- تركيبات

: مثلاً :

```
DECLARE A(10,10) BIN FIXED(30),
        B(10,10) BIN FIXED(30),
        1 TAUX,
          2 PRIM DEC FIXED(6,2),
          2 SECD DEC FIXED(6,2),
        1 COUT LIKE TAUX,
        (C,D) BIN FIXED(15);
```

A و B هي عبارة عن جداول ، TAUX و COUT هي تركيبات ، C و D هي

متحولات بسيطة .

تعاير بسيطة :

```
C*D;
A(3,2) + B(4,8);
TAUX.PRIM - COUT.PRIM;
TAUX.SEC/4 + COUT.SEC*A(5,5);
```

تعاير جداول :

```
A + B;
A*C - D;
B/10B;
```

(نضرب جميع عناصر A بواسطة C

ونطرح منها في كل مرة القيمة C D

(10B هي ثابتة ثنائية)

تعاير تركيبات

```
TAUX * COUT;
TAUX/2;
```

3.1 - المؤثرات (OPERATORS)

هناك عدة أصناف من المؤثرات في لغة PL/1 :

- مؤثرات جبرية .

- مؤثرات في سلاسل البتات .

- مؤثرات المقارنة .

- مؤثرات الإلتحام .

هذه المؤثرات تخضع لقواعد الأفضلية ، التي يُمكن إجتيازها بواسطة الأهلهة .
تُرتب المؤثرات حسب الأولوية المتناقصة في اللائحة التالية :

* * (exponentiation) + - (لا)

* (ضرب / قسمة)

+ جمع

|| التحام

(مؤثرات للمقارنة) < > >= <= < >

& («و» قاصرة) («et» exclusif)

. | («أو» مشتملة) («OU» inclusif) .

3.1.1 - مؤثرات جبرية

هناك فرق بين - و + prefixes ومؤثرات العلاقة الجبرية الجمع والطرح + - .
المؤثرات prefixe تُنفذ دائماً بأفضلية .

من الممكن أن نكتب إذاً في لغة PL/1 :

A * - B الذي يعني (- B) * A

إضافة لذلك يُمكن أن يظهر عدة مؤثرات prefixe على التوالي :

A - تعني A بإشارة معكوسة .

A -- تعني تغيير إشارة A مرتين ، إذا A + .

A --- تعني تغيير إشارة A ثلاث مرات إذا A - ، الخ .

التحويلات

التعبير المختلطة هي مسموحة في لغة PL/1 ، وبشكل عام ، تعمل PL/1 كثيراً لتنفيذها ، طالما تحتفظ بمعنى جبري . وإلا ، هناك تحريك للشرط CONVERSION مع صيغة نموذجية أو غير نموذجية ، حسب إدارة الانقطاع المختار .

تُحدّد الأنواع ، القاعدة ، الطريقة ، الدقة ، والمعيّار بواسطة التحويلة «الهدف» ، إلى يسار الإشارة = .

في الحالة التي يوجد فيها عدم تجانس ، تتم التحويلات حسب القواعد المحدّثة . وفي الحالة التي يكون فيها التعبير متجانساً ، يتم الحساب بشكل عام في الطريقة ، القاعدة والمعيّار المعتمد .

تُوجز قواعد التحويل كما هو أعلاه :

- النوع TYPE : إذا كانت سلسلة السمات بمعنى جبري . كما في المثل '123.45' ،
فالتحويل هو قائم ، هنا الى DECIMAL FIXED . وإذا لم يكن للسلسلة أي معنى
جبري ، مثلاً 'AR56,6TH' ، فالشرط CONVERSION هو متحرك .

- قاعدة Base : إذا كان هناك فروق في القاعدة في تعبير مختلف ، فسيحوّل DECIMAL إلى BINARY .

- الطريقة MODE : إذا كان هناك اختلاف في الطريقة ، فسيحوّل REAL إلى COMPLEX ، مع قسم وهمي صفر .

- المعيار Echelle : إذا كان هناك فروقات في المعيار ، فسيحوّل FIXED إلى FLOAT .

3.1.2 - مؤثرات سلاسل البتات (المنطقية)

المؤثرات هي :

~ & |

تتم العمليات بته بعد بته . وتنتج العملية سلسلة جديدة من البتات ، تتطابق مع السابقة .

لنفترض السلاسل :

A = '010111'B ;
B = '111111'B ;
C = '110'B ;

المؤثر « عاكس » (لا) (~) يعكس البتات : فالبتة '0'B تصبح '1'B والعكس .

~ A → '101000'B
~ B → '000000'B . الخ

المؤثر « و » (&) يؤدي إلى جمع منطقي قاصر :

'1'B & '1'B → '1'B
'1'B & '0'B → '0'B
'0'B & '1'B → '0'B
'0'B & '0'B → '0'B

هكذا :

A & B → '010111'B
C & B → '110000'B

ملاحظة :

التسطير يتم من الشمال ونستكمل السلسلة الأقصر مع البتات '0'B لجهة اليمين .
المؤثر « أو » (|) يؤدي إلى إنحداد (جمع منطقي مشتمل)

'1'B | '1'B → '1'B
'1'B | '0'B → '1'B
'0'B | '1'B → '1'B
'0'B | '0'B → '0'B

هكذا :

A I B → '111111'B
C I B → '111111'B

من الممكن أيضاً تجميع المؤثرات :

A I C → '011111'B

ومن الممكن أيضاً وضعها بالتسلسل :

A & B I C → '110111'B

3.1.3 - مؤثرات المقارنة

هناك ثلاثة أنواع من المقارنات :

- الجبرية : إذا كانت التأثيرات تختلف بالخاصيات ، فستحوّل حسب القواعد المذكورة المناسبة للتحويلات .

- سلاسل السمات : المقارنة تتم من اليسار إلى اليمين ، لسمة بعد سمة .

- سلاسل البتات : المقارنة تتم من اليسار إلى اليمين وبتة بعد بتة . في الحالتين الأخيرتين ، لسلاسل بطول مختلف ، نتوسع قليلاً إلى اليسار مع فراغات أو أصفار ثنائية .

المؤثرات هي :

< = > <= >= <> < > =

في جميع الحالات ، نتيجة المقارنة هي سلسلة من البتات بطول 1 . قيمة هذه

السلسلة من البتات :

'1'B → حقيقة (TRUE)

'0'B → غلط (FALSE)

3.1.4 - الإلتحام (Concaténation)

مؤثر الإلتحام هو :

||

الإلتحام في تعبير رياضي يؤدي إلى تحويل في نوع سلسلة السمات (إذا كان هناك

عدم تجانس) .

الإلتحام يستخدم لتوافق سلسلتين من السمات أو من البتات .

لنفترض :

```
A = '010111'B;  سلسلة من البتات
B = '101'B;
C = 'XY,Z';      سلسلة من السمات
D = 'AA/BB';
A||B → '010111101'B
A||A||B → '010111010111101'B
C||D → 'XY,ZAA/BB'
D||C → 'AA/BBXY,Z'
B||D → '101AA/BB' (تحويل)
```

الخاصية VARYING . تستخدم للدلالة على إن سلسلة البتات أو السمات هي بطول متحول .

من الممكن أيضاً تشكيل فقرات أو فصول بواسطة الإلتحام المتتالي لقطع من النصوص على متجولة مصرح عنها بأنها من نوع VARYING . طول المتحولة يتغير بعد كل عملية التحام ، ولكي لا يزيد عن طول معين قصوي موجود في التصريح (في المثل أعلاه : 3000) .

مثل عن برنامج كامل يؤلف نصاً :

```
EXEPL: PROCEDURE OPTIONS(MAIN);
DECLARE TEXTE CHARACTER(3000)
VARYING
INITIAL(' ');
DECLARE TO CHAR(78), NC DECIMAL
(2);
LECTURE: GET EDIT(NC,TC) (F(2),
A(78));
IF NC=99 THEN GO TO FIN;
TEXTE = TEXTE||TC; GO TO
LECTURE;
FIN: PUT DATA(TEXTE);
END EXEPL;
```

4-التحكُّم، مراقبة البرنامج (PROGRAM CONTROL) أوامر التحكم بالبرنامج هي التالية :

```
GO TO GOTO
IF
DO
CALL
RETURN
END
STOP
EXIT
```


GOTO - I

أمر التفرع غير المشروط إلى وسم معين ، لنشر إلى أنه يجب أن يكون هناك فراغ واحد على الأقل بين معرف الوسم .

مثلاً :

```
GO TO INSTR_65;
```

IF - II

هذه التعليمة يُمكن أن تأخذ شكلين :

(1) IF expression-élémentaire THEN unité - 1 ;

(2) IF expression-élémentaire THEN unité - 1 ;
ELSE unité - 2 ;

expression - élémentaire - هو عبارة عن تعبير رياضي جبري أو منطقي أو متحولة . 1 < - unité > و < 2 - unité > هي أوامر بسيطة ، أو مجموعة DO ، أو فدرات BEGIN .

هناك سبعة أوامر بسيطة ممنوعة بعد THEN أو ELSE .
وهي (1) :

```
DO | END | PROCEDURE | BEGIN | DECLARE  
| FORMAT | ENTRY
```

مثل 1 :

```
IF A+B=C-D THEN X=Y; ELSE X=Z;
```

إذا (A + B = C - D) هو حقيقة نقوم بتنفيذ «THEN» ، أي X = Y ، ونسير إلى التعليمة التالية < Instr.suiv. > بالقفز عن «ELSE» .
وإذا (A + B = C - D) هو غلط نقفز عن «THEN» ونقوم بتنفيذ «ELSE» أو Z = X ، ونسير إلى التعليمة التالية .

مثل 2 :

```
IF A+B>C+D THEN GO TO SUITE; < instr. suiv. >;
```

إذا كان (A + B > C + D) هو حقيقة ، يوجد تفرع إلى SUITE . وإلا ، تُهمل THEN ويجري العبور إلى التعليمة التالية .

(1) بالنسبة لـ DO ، يتعلّق ذلك بالأمر DO التكراري .

من الممكن تداخل الأوامر IF ، ولكن هذا لا ينصح به : هكذا : فالأوامر IF المتداخلة يمكن أن تُشكّل منبعاً للأخطاء المنطقية الخاصة والمهمة .

DO - III

هناك نوعان من هذا الأمر

- الأمر DO غير المتكرر .

- الأمر DO التكراري .

A - DO غير المتكرر أو المجموع

```
DO ; ... ; ... ; ... ; ... ; END ;
```

المجموعة DO تسمح بمعالجة سلسلة من التعليمات كوحدة كاملة . وتستعمل بشكل أساسي خلف THEN أو ELSE في تعليمة IF .

B - DO التكرارية

1 - حلقة بسيطة

الشكل العام للحلقات هو التالي :

```
DO variable = expression1 TO expr2 BY expr3 ;  
.  
.  
END ;
```

التعابير Expression يجب أن تكون تعابير لا إتجاهية . الاختيار يتم في بداية الحلقة .

عندما يجري إلغاء BY ، يأخذ المُصرفُ بالغلط BY 1 .

عندما نستعمل تعابير في موقع A ، B أو C ، يتم حساب هذه التعابير قبل الدخول الى الحلقة . تُخزّن النتائج في متحولات EX1, EX2, EX3 ، ينشئها المُصرفُ لهذه الغاية ، ولها نفس خاصيات التعابير المحسوبة .

إضافة لذلك ، يُمكن تبديل BY و TO بدون صعوبة . النتيجة النهائية هي نفسها لتنفيذ الحلقة .

إذا جرى إهمال TO ، فستدور الحلقة طويلاً طالما لا يؤدي إختبار البرنامج أو الانقطاع فيه إلى وقفها .

وفي النهاية ، إذا جرى إهمال TO و BY في نفس الوقت ، فلن تقوم الحلقة بالدوران سوى لمرة واحدة ، وذلك بالقيمة المُخصّصة لمتحولة الحلقة في بداية التعليمة DO .

2- التكرار المتقطع

أمثلة :

```
DO BETA = 0 TO 50 BY 5, 100 TO 1000 BY 10;
```

```
END;
```

ستدور الحلقة لقيمة BETA من 0, 5, 10...50 ، وبعد ذلك للقيم 120, 1000...
. 120, 110

3- التكرار المشروط

من الممكن إنشاء حلقات تدور طالما إن التعبير الشرطي هو على القيمة « حقيقة »
(أو 'B') .

نستعمل لذلك التعليمة WHILE .

الشكل العام هو :

```
DO WHILE (expr. cond)
```

```
END;
```

تُحسب قيمة التعبير الشرطي البسيط «expr. cond» في بداية الحلقة وعند كل عبور لها . وطالما إن هذه القيمة هي 'B' ، فالحلقة سيجري تنفيذها . وعندما تصبح 'B' (غلط) ، يرجع التحكم إلى التعليمة التي تتبع END في نهاية الحلقة .
من الممكن خلط مختلف أشكال الحلقات كما نرغب .
أمثلة :

```
DO FRS = 85 TO 600, 0 TO 1000 WHILE (X < 0); (*)
```

```
END;
```

```
DO CAN=0 BY 10 WHILE(S*S >= EPS);
```

```
END;
```

في الحالة الأخيرة ، تأخذ المتحولة CAN القيم المتتالية 0 ، 10 ، 20 ، 30 ، الخ . بدون حدود مسبقة . تقف الحلقة عندما يصبح $S * S$ أقل (>) من EPS .

(*) WHILE لا تعمل إلا على المجموعة الثانية ، من 0 إلى 1000

القواعد المتعلقة بانتقال التحكم للمجموعات DO .
 من الممكن دائماً الخروج في أي نقطة من المجموعة DO ، التكرارية أولاً .
 من الممكن الدخول في أي مكان في المجموعة DO غير التكرارية، بواسطة GOTO
 خارجة عن هذه المجموعة . ونظرياً ، هذا ممنوع لمجموعة DO تكرارية (حلقة DO) .
 لا يمكننا الدخول إلى الحلقة إلا في حدود الأمر DO نفسه .

CALL - IV

تستعمل هذه التعليمات لدعوة إجراء (procedure) معين ، أي لتحريكه ونقل
 التحكم إلى نقطة الدخول إلى هذا الإجراء .
 ملاحظة : لا يُنفذ الأجراء أبداً على التوالي؛ يجب دعوته دائماً بواسطة CALL .
 مثلاً :

CALL PROC_6 ;

RETURN - V

هذه التعليمات تنهي إجراء معين وتعيد التحكم إلى النقطة التالية لـ CALL المناسبة
 للأجراء . في غياب الأمر RETURN في أحد الإجراءات ، سيكون لـ END في نهاية
 الأجراء نفس الفعل .
 في حالة الدوال ، بإمكان RETURN أن تعيد قيمة معينة . وتستعمل عادة بالشكل
 التالي :

RETURN (expression) ;

هذا الإستعمال سيظهر لنا خلال دراسة الدوال .

END - VI

ينهي دائماً الفدرات أو المجموعات . END يمكن أن تكون متبوعة بواسطة وسم
 المجموعة أو الفدر (PROCEDURE أو REGIN) . عدة أوامر END متتالية يمكن أن
 تتطابق في واحد . عندما يبلغ التحكم النقطة END المناسبة لفدر معينة REGIN أو
 PROCEDURE ، تصبح هذه الفدر غير فعالة . والتحكم يتتابع على التوالي (حالة
 BEGIN) أو يعود خلف CALL المناسبة (حالة الأجراء) .

EXIT و STOP — VII

STOP ينهي البرنامج كاملاً . والتحكم ينتقل إلى النظام . أما EXIT فينهي عملاً
 معيناً أو جميع الأعمال الموجودة ، في محيط أو نظام مُتعدد البرمجة . وفي برنامج عادي ، يقوم

STOP وEXIT بنفس الفعل .

وإذا لم يكن STOP موجوداً في البرنامج ، فمهمة الإنهاء الفعلي للبرنامج تقع على عاتق END الموجودة في نهاية الإجراء المركزي ((OPTIONS (MAIN)).

ملاحظة مهمة جداً

يجب تفادي إنهاء ابرنامج بواسطة STOP أو END . هذه الإنهاءات تُدعى « غير عادية » وتُعيد إلى النظام كوداً - شرطياً لنهاية غير عادية للبرنامج . أو إذا كان العمل كاملاً يحتوي على عدة مراحل ، فالمرحلة الداخلية يمكن أن نفقز عنها ، والنظام سيفحص الأكواد الشرطية قبل كل مرحلة .

النهاية الوحيدة الطبيعية للبرنامج تتم بواسطة END ، آخر تعليمة من البرنامج . هذه «END» تحتوي على إسم الأجراء المركزي . مثلاً ؛ END PA . لا نستعمل STOP إلا عندما نرغب بإثارة إنهاء غير عادي للبرنامج .

مثلاً :

ON CONVERSION STOP;

5 - إدخال - إخراج

5.1 - رسائل على قنصلة التحكم

- (1) DISPLAY (chaîne de caractères) ;
- (2) DISPLAY (chaîne) REPLY (variable) ;

في الحالة الأولى ، تُطبع سلسلة السمات بشكل بسيط وواضح على قنصلة التحكم .

في الحالة الثانية ، يقف البرنامج في إنتظار الجواب .

5.2 - إدخال - إخراج مع تحويل ، بسيط

الكلمات المفاتيح الأساسية هي :

للإدخال عند القراءة GET

للإخراج عند الكتابة PUT

عمليات الإدخال / الإخراج البسيطة (STREAM) هي ثلاثة أنواع :

- موجهة بواسطة المعطيات DATA

- موجهة بواسطة لائحة LIST

- مع تحكّم بالتفحيط EDIT

أ- عمليات الإدخال / الإخراج الموجهة بواسطة المعطيات

GET DATA (liste de variables) ;
PUT DATA (liste de variables) ;

Liste de variable - لائحة بالمتحولات

عند الإدخال : تُحضّر المعطيات بالشكل العام :

Identificator - 1 = valeurs, identificateur - 2 = valeurs, ...,

معرف - 2 = قيم معرف - 1 = قيم

عند الإخراج : تُحضّر التعليمات على الشكل التالي :

حيث لا يمكن أن تكون D, C, B, A سوى متحولات بسيطة ، أو جداول ، أو تركيبات ، أو عناصر مؤشرة من جداول ، أو عناصر مُميّزة بتركيبات ، بداخل نفس اللائحة ، من البلديي استعمال مختلف أنواع هذه المتحولات بالترامن .

والنتيجة مستحضر على الشكل التالي :

Identificateur = valeur ident - 2 = valeur ...

التعليمات PUT DATA بدون لائحة بالمتحولات تؤدي إلى طباعة جميع المتحولات (اللا اتجاهية ، الجداول ، والتركيبات) ، المصرح عنها . والمعروفة في لحظة تنفيذ التعليمات . الشكل العام هو نفسه كما في الحالة السابقة : معرف = قيمة (identificateur = valeur)

ب- الإدخال / الإخراج الموجهة بواسطة لائحة

هذا النوع من الإرسال هو شبيه بالنوع السابق ، مع الفرق التالي : إسم المعرفات هو غير محدد أبداً ، لا في معطيات الإدخال ، ولا على مطبوعة الإخراج . اللائحة يجب أن تكون دائماً موجودة في تعليمات الإدخال :

GET LIST (liste de données) ;

اللائحة يجب أن تكون دائماً موجودة في تعليمات الإخراج .

PUT LIST (liste de données) ;

تحتوي اللائحة ، عند الإدخال ، على متحولات لا اتجاهية (Scalaire) ، أو جداول أو تركيبات ، أو عناصر مؤشرة من جداول ، أو في النهاية عناصر من تركيبات . عند الإخراج ، فهي أكثر عمومية ، وتحتوي إضافة إلى المتحولات ، على تعابير مختلفة (إذاً

وبشكل خاص على ثوابت (. عند الإدخال : تُحَضَّر المعطيات على شكل لائحة من الثوابت ، مفصولة بواسطة فواصل أو بواسطة فراغات . يُمكن للائحة أن تنتهي بواسطة نقطة فاصلة ، بشرط أن تكون مفصولة عن آخر ثابتة بواسطة فراغ واحد على الأقل .

عند الإخراج : المعطيات تكون على شكل لائحة من الثوابت ، مفصولة عن بعضها بواسطة فراغات . لا يوجد في هذه الحالة إشارة إلى إسم المتحولة .

```
PUT LIST(A, B, C, D);
```

النتيجة:

```
.005 6.400 .200 -36.500
```

من الممكن وضع تعابير رياضية في اللائحة عند الإخراج .

```
PUT LIST(A, A*B/C, (X+Y)**2);
PUT LIST((REC(K) DO K=1 TO 50));
```

```
PUT LIST( (
(REC(K) DO K=1 TO 50)
```

```
PUT LIST('RACINE DE', X, 'EGALE',
SQRT(X));
```

ج - إدخال / إخراج مع تحكم بالنشر
هذا النوع من الإدخال / الإخراج هو معادل للإدخال / الإخراج في لغة فورتران .
يوجد استعمال لنسق مشابه ..

تُحَضَّر التعليمات في الشكل العام :

اللائحة هي شبيهة باللائحة المستعملة في الحالة «LIST» . من الممكن إذا استعمال متحولات فيها ، ثوابت وتعابير رياضية .
النسق هو عبارة عن لائحة من المواصفات ، مفصولة بواسطة فواصل ، كما في لغة فورتران (الانتباه إلى الفرق البسيط بينهما) .

- المواصفات في (DECIMAL FIXED)

W هو عدد السمات في حيز الإصدار F (w)

W هو العدد الكامل للسمات ، d هو عدد السمات بعد الفاصلة العشرية . F (w, d)

p هو مُعَامِل المعيار الذي يضرب فعلياً قيمة المعطيات الخارجة بواسطة 10^p F (w, d, p)

- المواصفات في DECIMAL FLOAT

$E(w, d, p)$ هي العدد الكامل للسمات
 w عدد السمات بعد الفاصلة العشرية .
 p مُعامل المعيار (إختياري)

- مواصفات السلاسل

$B(w)$ هو طول سلسلة البتات
 $A(w)$ هو طول سلسلة السمات

في هاتين الحالتين ، w هو إختياري .

- مواصفات الفسحات

$X(w)$ نقفز عن w من السمات

هذه المواصفة لا يُمكن أن تستعمل كمواصفة أخيرة للنسق ، وسيتم إهمالها .

- مواصفات من نوع PICTURE

تُمثّل P ' image سلسلة من أكواد السمات PICTURE .

ملاحظة : في جميع الحالات ، w, d, p يُمكن أن تكون عبارة عن تعابير رياضية (ثوابت ، متحولات أو تعابير) .

مُعامل التكرار

مُعامل التكرار هو بشكل عام عبارة عن ثابتة صحيحة إيجابية ، مفصولة عن مواصفة النسق بواسطة فراغ واحد على الأقل .

$5A(25)$ تعادل $A(25)$ ، $A(25)$ ، $A(25)$ ، $A(25)$ ، $A(25)$.

من الممكن إستعمال أي تعبير كمعامل تكرار ، ولكن يجب أن يكون بداخل هلالين :

$A(25) (X+Y/XK)$ الخ ..

د - التصفيح (ترتيب في صفحات)

عند الإخراج ، بتصرفنا مواصفات إضافية :

للتركز على صفحة جديدة PAGE

SKIP (expression)

تحوّل expression إلى قيمة صحيحة w :

$w > 0$: نقفز عن w سطر (أي ننشئ $w - 1$ سطرأً أيضاً)

$w = 1$: $SKIP \approx SKIP(1)$: نرجع إلى السطر ،

$w \leq 0$: يوجد طباعة مكثفة

LINE (expr) يُحوّل التعبير expr إلى عدد صحيح w. ويوجد تركيز على السطر رقم w من الصفحة . إذا كان قد تم كتابة w سطر على الأقل ، أو إذا كان w أعلى من عدد الأسطر المتوقع لكل صفحة (بشكل عام 60) ، فسيؤدي ذلك إلى تحريك للشرط ENDPAGE (من هنا بشكل عام قفز عن صفحة) .
COLUMN (expr) تركيز على العمود رقم w . وإذا كانت قد تمت كتابة w سمة ، فسنمر إلى السطر التالي . يستعمل فقط في لائحة بنسق .

5.3 - المواصفات PICTURE

المواصفة PICTURE (أو صورة) تقوم على سلسلة من أكواد - السمات (أو السمات - صورة) التي تدل على عمليات التنقيح المطلوب إجراؤها على سلسلة من السمات .

هناك نوعان من المواصفات - صورة ، والتي تستعمل لوصف :

- سلاسل مختلفة من السمات .
- سلاسل من السمات رقمية .

توضع أكواد السمات التي تُؤلف مواصفة - صورة بداخل أبوستروف وتستعمل إما مع الخاصية PICTURE في التصريح ، وإما في نسق P في تعليمة إدخال - إخراج موجهة نحو التنقيح (EDIT) .

أمثلة
DECLARE TAUX PICTURE'99V.999' ;
GET EDIT(ALPHA) (P'XXXXX') ;

أ - وصف سلاسل السمات المختلفة

هناك ثلاثة أكواد - سمات ممكنة لهذه السلاسل العادية :

- X الموقع المُضاف ويحتوي على أي سمة معروفة من المكتبة .
- A الموقع المعتمد لا يحتوي إلا على سمة أبجدية أو فراغ .
- 9 الموقع المعتمد لا يحتوي إلا على سمة عشرية أو فراغ ، لا يوجد سوى سمتي إدخال .
- على الأقل سمة X أو Y ستظهر في سلسلة أكواد - السمات في المواصفة - صورة .

ب - وصف السلاسل الرقمية

هذه السلاسل هي تلك التي تمتاز بمعنى رقمي .
أمثلة :
'8765.89'
'1234'
الخ ' +675' ولكن

'45A567'
'45.78.56'

هي مختلفة وبدون أي معنى رقمي .
لا يمكن أبداً للمواصفات PICTURE الرقمية أن تحتوي على أكواد - سمات X أو
A .
يُستعمل كود - السمة 9 ، ولكن معناه هو مختلف : أرقام عشرية فقط بدون فراغات .

وبينما يتم التركيز في السلاسل العادية لجهة اليسار ، يتم التركيز والتسطير في السلاسل الرقمية ، على الموقع المُخصَّص للفاصلة العشرية . يحدّد هذا الموقع بواسطة الحرف U .
مثلاً :

PICTURE'999V99'

- يوجد عدد من أكواد - سمات لهذا النوع من السلاسل .
- 1 - أداة مواصفة الأرقام والفاصلة العشرية
9 الموقع المعتمد يحتوي على رقم (وليس على فراغ) .
V الموقع المعتمد هو مُخصَّص للنقطة العشرية (تسطير) ولكن لا يوجد أي إدخال لـ « . » في هذا الموقع .
 - 2 - إلغاء الأصفار
Z تستبدل جميع الأصفار التي هي بدون دلالة بواسطة فراغات . لا يُمكن أن تظهر في نفس الوقت مع « * » .
* تستبدل جميع الأصفار التي هي بدون دلالة بواسطة نجوم * . لا يُمكن أن تظهر في نفس الوقت مع Z .
Y تستبدل جميع الأصفار بدون إستثناء بواسطة فراغات .
 - 3 - سمات الإدخال (Insertion characters)
{ ' } تؤدي شرطياً إلى إدخال السمة المشار إليها . أو / إلى الموقع المُحدّد .
B تؤدي بدون شرط إلى إدخال فراغ .
 - 4 - أكواد - سمات تنقيح الإشارة
S تؤدي إلى طباعة إشارة (+ أو -) في الموقع المشار إليه بواسطة موقع السمة S .
+ تؤدي إلى طباعة السمة + إذا كان العدد إيجابياً . وفي الحالة المعاكسة ، سيتم إخراج فراغ في موقع هذه السمة .
- تؤدي إلى طباعة إشارة - للعدد السليبي . وإذا كان العدد إيجابياً ، سيتم إخراج فراغ في موقع هذه الإشارة .

تُوضع هذه الأكواد - السمات في رأس السلسلة PICTURE فقط ، وفي موقع الاشارة العادي .

5.4 - الإدخال - الإخراج العام

1 - 4 - 5 - فتح واغلاق السجلات .

الفتح :

OPEN FILE (nom-de-fichier) liste) ;

الاطلاق :

CLOSE FILE (nom-de-fichier) ; هو إسم السجل .

اللائحة (Liste) ، فقط في حالة الفتح ، هي عبارة عن لائحة بالصيغ ، مركبة من عدد من الخاصيات الموصوفة أعلاه ، إضافة إلى خاصيات خاصة ، لا يمكن أن تكون موجودة إلا في هذه التعليمات .

5.4.2 - خاصيات وصف السجلات (Attributs de description des fichiers)

أ - الخاصيات المتناوبة

1 - RECORD و STREAM

لوصف نوع الإرسال

STREAM يُعالج السجل كدفق متواصل من المعطيات وبشكل سمات . هذه هي الحالة الكلاسيكية للبطاقات أو الطابعات .

RECORD يُعالج السجل كسلسلة من التسجيلات المنطقية ، تحتوي كل تسجيلية على واحد أو عدة معطيات في شكل داخلي .

2 - INPUT , OUTPUT UPDATE

تحدد اتجاه إرسال المعطيات .

INPUT إدخال . حركة السجل نحو البرنامج ، أو قراءة السجل .

OUTPUT إخراج . برنامج نحو السجل ، أو كتابة .

UPDATE إستيفاء يومي . قراءة وكتابة .

3 - DIRECT و SEQUENTIAL

تحدد طريقة البلوغ ومجموعة المعطيات

SEQUENTIAL هناك بلوغ للتسجيلات المتتالية ، وذلك بالرجوع إليها بواسطة

المواقع المناسبة لها .

المثل النوعي هو السجل على شريط مغناطيسي . لا يمكننا بلوغ التسجيلية بالرتبة N

إلا بعد بسط جميع التسجيلات السابقة .

DIRECT هناك بلوغ مباشر إلى التسجيلة بواسطة مفتاح .
هذه الخاصية تؤدي إلى الخاصية KEYED . إضافة لذلك يجب أن يكون الحجم
(Volume) يبلوغ مباشر .

4 - BUFFERED و UNBUFFERED

يوجد أو لا يوجد إنتقال للمعطيات بواسطة حيز معطيات وسيطي (حيز داريء أو
BUFFER) .

أ - خاصيات الإضافة

1 - PRINT

للسجلات STREAM و OUTPUT فقط .

نصرح عن السجلات PRINT إذا كنا نرغب بطباعتها مباشرة أو بعد ذلك . السمة
البدائية (سمة القفز) هي محفوظة . ننفادى إذا الأخطاء الجارية في القفز عن الصفحات
المتعددة بواسطة كتابة «1» في العامود 1 .

2 - BACKWARD

للسجلات RECORD SEQUENTIAL INPUT فقط .
تُحدّد البلوغ إلى شريط مغناطيسي بواسطة النهاية (بلوغ عكسي) .

3 - KEYED

للسجلات DIRECT أو RECORD SEQUENTIAL
تُستعمل في الحالة التي نُضيف فيها مفتاح إلى كل تسجيلة .

4 - EXCLUSIVE

تستعمل EXCLUSIVE للسجلات RECORD DIRECT UPDATE
KEYED فقط .

وتدل على إن التسجيلات يُمكن أن تكون محمية خلال تنفيذ عمل معين ، لتفادي
كون عمل متزامن آخر لا يرغب بالبلوغ في نفس الوقت (برجة متعددة) .

5 - ENVIRONMENT

هذه الخاصية تُحدّد المُميزات الخارجية لمجموعة المعطيات . وكما هي ، توضع بعيد
عن لغة 1 / PL . لائحة الصيغ هي مختلفة من نظام إلى آخر .

5.4.3 - إرسال بدون تحويل

القراءة

READ FILE (nom-de-fichier) INTO (variable);

للسجلات SEQUENTIAL ، INPUT أو UPDATE .

يجب أن تكون المتحولة بمستوى 1 ، بدون دليل .
تؤدي كل تعليمة إلى قراءة تسجيلية في المتحولة . الأوامر READ المتتالية تقوم ببسط
متتالي للتسجيلات في هذه المتحولة .

READ FILE (nom-de-fichier) IGNORE (expression) ;

للسجلات المتتالية SEQUENTIAL ، INPUT أو UPDATE
يُحسب التعبير (expression) ويُحوَّل إلى عدد صحيح n . وإذا كانت $n > 0$ نَقفز عن
n تسجيلية .

READ FILE (nom-de-fichier) SET (pointeur) ;

للسجلات SEQUENTIAL ، INPUT أو UPDATE ، BUFFERED .
من الممكن بهذه الطريقة بلوغ التسجيلات مباشرة في حيز الإدخال («Buffer»)
التعليمة تركز المؤشر على هذا الحيز . يُمكن للمؤشر أن يعتمد لواحدة أو عدة متحولات
مؤشرة .

READ FILE (nom-de-fichier) INTO (variable) KEY (expression) ;

للسجلات DIRECT ، INPUT ، أو UPDATE
يُحسب التعبير (exp.) ، وإذا كان ضرورياً ، يُحوَّل إلى سلسلة من السمات .
نستعمل هذه السلسلة بعد ذلك لإيجاد التسجيلية التي لها نفس هذا المفتاح مباشرة .

الكتابة

WRITE FILE (nom-de-fichier) FROM (variable) ;

للسجلات SEQUENTIAL ، OUTPUT
المتحولة يجب أن تكون بمستوى 1 بدون دليل .
تؤدي كل تعليمة إلى كتابة تسجيلية على السجل الفيزيائي . الأوامر WRITE
المتتالية تكتب التسجيلات الواحدة بعد الأخرى .

WRITE FILE (nom-de-fichier) FROM (variable) KEYFROM
(expression) ;

للسجلات SEQUENTIAL ، DIRECT أو OUTPUT
يجب أن يكون الحجم (الأسطوانة أو الشريط) يبلوغ إنتقائي . يُحوَّل التعبير
محتماً ، إلى سلسلة من السمات .

هذه السلسلة من السمات هي مفتاح التسجيلة . وحسب الحالات (التي تتعلق بالنظام المستعمل) ، هذا المفتاح هو مُسجّل أو غير مسجل . يُمكن للتسجيلة أن تكتب في أي موقع من السجل ، مُحدّد بواسطة المفتاح ، وبشكل مباشر . للسجلات بتنظيم دليبي (indexe de file) ، يجب أن تتم الكتابة على التوالي ، وحسب الترتيب الأبجدي للمفاتيح المُسجّلة . وفي الحالة التي تكون فيها السجلات بتنظيم مباشر ، يحتوي المفتاح على قسم يُحدّد رقم المكان (الذي يناسب العنوان) وعلى قسم هو عبارة عن المفتاح المُسجّل RE-REGIONAL (3) و REGIONAL (2) ؛ لا يُوجد مفاتيح مُسجّلة في REGIONAL (1) .

REWRITE FILE (nom-de-fichier) FROM (variable) KEY (expression) ;

للسجلات UPDATE, DIRECT أو SEQUENTIAL التعبير (expr) في KEY يتبع نفس القواعد المعتمدة في الحالة السابقة . وفي الحالة التي تكون فيها السجلات SEQUENTIAL ، يجب أن تكون التسجيلة مقروءة قبل أن تكون مكتوبة من جديد . إضافة لذلك ، يجب أن يكون الحجم ببلوغ إنتقائي . يجب أن تسبق القراءة مباشرة عملية إعادة الكتابة . في حالة السجلات ببلوغ مباشر DIRECT ، هذه القاعدة ليست إلزامية .

LOCATE variable FILE (nom-de-fichier) SET (pointeur) ;

للسجلات BUFFERED ، OUTPUT ، SEQUENTIAL الصيغة SET (pointeur) هي دائماً إختيارية . يجب أن تكون المتحولة مؤشرة . وإذا أُهملت SET ، سيأخذ المُصرّف بالغلط الصيغة SET (P) حيث P ستكون المؤشر المعتمد للمتحوّلة .

الأمر LOCATE يُعرّف المتحوّلة على دارىء (Buffer) الإخراج للسجل موضع السؤال . يجب أن تُملأ المتحوّلة بعد ذلك . هذا هو الأمر التالي LOCATE ، أو احتمالاً التعليمة CLOSE FILE (nom-de-fichier) هي التي تؤدي إلى كتابة التسجيلة المُحدّدة على السّجل .

LOCATE variable FILE (nom-de-fichier) KEYFROM (expression)
SET (pointeur) ;

للسجلات BUFFERED, OUTPUT, SEQUENTIAL الصيغة KEYFROM تتبع القواعد المُشار إليها أعلاه للتعليمة WRITE FILE... KEYFROM...؛ الصيغة SET ، إختيارية ، تتبع القواعد المُشار إليها للتعليمة

السابقة . هذه التعليمة LOCATE ... KEYFROM لا تستعمل إلا للسجلات بتنظيم دليلي أو مباشر مُعالج على التوالي .

DELETE FILE (nom-de-fichier) KEY (expression) ;

السجلات UPDATE, DIRECT

هذه التعليمة لا تمحو التسجيلات ، ولكنها تضع علامة خاصة على هذه التسجيلات . هذه العلامة هي عبارة عن ثابتة 'B'1111111111 في أول بايتة من التسجيلة . التعبير في الصيغة KEY يتبع القواعد المشار إليها في الأعلى . التسجيلات المحوولة تعاد قراءتها في قراءة متتالية ما عدا للتسجيلات بتنظيم REGIONAL (1) .

6 - إدارة الانقطاعات

عندما تحدث بعض الحوادث الطارئة عند تنفيذ برنامج مكتوب بلغة PL/1 (أو غيرها) ، مثل OVERFLOW ، القسمة على صفر ، قراءة بطاقة - نظام كمعطيات ، الخ . . . عند ذلك يحدث إنقطاع . وبشكل عام ينتج عن الانقطاع طباعة لتشخيص إنتهاء العمل الجاري .

هذا هو صحيح لأغلب اللغات المتطورة ، حيث لا يستطيع المبرمج عمل أي شيء ضد هذه الانقطاعات ، سوى إعادة قراءة برنامجه وتعديله لإيجاد متى وأين حدثت هذه الحادثة الطارئة أو العطل في البرنامج .

وفي لغة PL/1 ، من الممكن إستبدال فعل النظام بأفعال أخرى ، محدّدة في البرنامج . وبكلمة أخرى ، من الممكن التحكم ، بتنفيذ وإدارة الانقطاع .

6.1 - النسق العام

QN nom-condition unité-on ;

أمثلة :

```
QN ENDFILE(FDICT) GO IQ SUITE_1 ;  
QN ENDPAGE BEGIN ; ... ; END ;
```

Unité-on

تُحدّد الفعل المطلوب تنفيذه في حالة حدوث الانقطاع من النوع المشار إليه في nom-condition (إسم الشرط) . مثلاً ، في حالة الانقطاع الناتجة عن نهاية السجل (ENDFILE) ، يجب الذهاب إلى التعليمات SUITE-1 . مثلاً آخر ، في حالة الانقطاع الناتج عن محاولة كتابة بعيداً عن آخر سطر من الصفحة ، سيجب تنفيذ الفدرة BEGIN .

هذه «Unité-on» هي :

- إما تعليمة بسيطة ، وحيدة ، بدون وسم .
- إما فِدرَة BEGIN بدون وسم .
- وبشكل خاص فالتعليمات المركبة (ON و IF) والمجموعات DO هي ممنوعة .

Unité-on particulieres

SYSTEM تُحدّد العودة إلى الشروط النموذجية للنظام .

مثلاً :

ON ENDPAGE SYSTEM ;

هذه التعليمة تُحدّد إنه « من الآن فصاعداً » ، وللانقطاعات «UDPAGE» معنا الصيغة SYSTEM (أي في هذه الحالة القفز عن صفحة) .

بدون عمليات (instruction nulle) ؛

6.2 - لائحة بالشروط

عادة تُرتّب شروط - الانقطاع في ثلاثة طبقات حسب إستعمالها .

- لتحريك واضح بواسطة أمر .
- دائماً مُحرك ، وسكون ممكن .
- دائماً مُحرك ، من غير الممكن أن يكون ساكناً .

أ - شروط للتحريك بشكل واضح

هي التالية :

SIZE SUBSCRIPTRANGE STRINGRANGE CHECK

SIZE

تؤدي إلى إنقطاع إذا كان هناك قطع (بتر) للمعلومات لجهة اليسار عند الارسال .

SUBSCRIPTRANGE SUBRG

تؤدي إلى إنقطاع إذا كان هناك طلب لعنصر من جدول من خارج حدود أبعاد هذا الجدول .

STRINGRANGE

تراقب حسن إستعمال الدالة SUBSTR .

CHECK (liste)

اللائحة (Liste) هي لائحة بالأوسمة / أو بالمتحولات . وفي كل مرّة سنمرّ فيها على

هذه الأوسمة ، أو عندما نَعُدُّل مضمون هذه المتحولات ، سيجري طباعة هذه الأوسمة (معرّف فقط) أو هذه المتحولات (بالشكل الذي ستعطيه فيه التعليمية PUTDATA) . سنحصل إذاً على أثر مسار دوران البرنامج .

أ - الشروط الفعالة دائماً ، والتي من الممكن إلغائها فعاليتها هي شروط الحساب . وهي تصبح غير فعالة بواسطة أمر prefixe ، وهي التالية :

CONVERSION	إختصار :	CONV
OVERFLOW		OFL
FIXEDOVERFLOW		FOFL
UNDERFLOW		UFL
ZERODIVIDE		ZDIV

نستعملها عادة في التعليمات ON ، كما في بداية هذا الفصل . وهي تصبح غير فعالة بواسطة أمر prefixe يُحرِّك كإجراء ، فدرة BEGIN ، أو تعليمية جبرية وحيدة . يتألف الأمر (prefixe) من NO ، متبوعة مباشرة باسم الشرط .
مثلاً :

NOCONVERSION, NOZDIV.

ج - الشروط الفعالة دائماً ، والتي من غير الممكن إلغائها فعاليتها . وهي الشروط التالية

AREA	مراقبة الذاكرة
CONDITION	شرط إصطناعي
ENDFILE	نهاية سجل متتالي
ENDPAGE	نهاية الصفحة
ERROR	غلط خطير
FINISH	إنهاء البرنامج
KEY	خطأ في المفتاح (سجلات)
NAME	خطأ في الاسم (سجلات)
RECORD	إدخال / إخراج على السجلات RECORD
TRANSMIT	إرسال
UNDEFINEDFILE (UNDF)	سجل غير محدد

هناك طريقتان لإنهاء إدارة الانقطاع . كل وحدة «Unité-on» تتصرف بشكل مستقل . يتعلّق ذلك إما بفترة BEGIN ، المحددة بوضوح ، وإما بتعليمية بسيطة . في الحالة الأخيرة ، كل شيء يسير كما لو كانت التعليمية مسبقة بالموافقة .

. G : PROCEDURE ;

END G ;

الإنتهاء الطبيعي يتم بواسطة END نهاية فدرة BEGIN أو بواسطة END وهمية
لتهاية الإجراء G PROCEDURE .

الإنتهاء غير الطبيعي هو إنتهاء بانتقال التحكُّم إلى خارج الفدرة «unité-on» ،
بواسطة تعليمة GOTO .

بعض الانقطاعات هي خطيرة . إنتهاؤها الطبيعي يؤدي دائماً إلى إنقطاع
ERROR ، نفسه ، إذا انتهى طبيعياً ، يؤدي إلى إنقطاع FINISH .
مثلاً :

ON ERROR PUT DATA ;

إنتهاء طبيعي

'ON ERROR GO TO ETIEXTR ;

إنتهاء غير طبيعي

في حالة الخطأ الخطير في الإجراء الذي يحتوي على هذه التعليمة ، سيكون معنا
تشخيص ، متبوع بالانقطاع ERROR الذي سيؤدي إلى إنتقال التحكُّم الى التعليمة
ETIEXTR .

7 - الإجراءات FUNCTION و SUBROUTINE

من الممكن إنشاء إجراءات من نوع دالة (FUNCTION) أو منهاج ثانوي
SUBROUTINE في لغة PL/1 . هذه الاجراءات هي مُتخصِّصة ، وفي هذا المعنى
هناك عبور للمعاملات عند طلبها .

إضافة لذلك ، الطلبات هي نوعين :

- ضمنية ، للاجراءات من نوع دالة (function)

- واضحة ، للاجراءات من نوع منهاج ثانوي (SUBROUTINE)

7.1 - الاجراءات SUBROUTINE

الإجراء SUBROUTINE هو إجراء يُحرَّك ويصبح فعالاً بشكل واضح بواسطة أمر
من نوع CALL . الشكل العام لهذا الأخير هو :

CALL nom-entrée [(argument 1, argument 2, ...)] ;

nom-entrée هو اسم الأجراء SUBROUTINE ، يعود التحكُّم إلى التعليمة التي تتبع
عندما ينتهي الإجراء SUBROUTINE ،

مباشرة الأمر CALL .

- التحكم ، في الاجراء SUBROUTINE المطلوب ، يصل إلى التعليمة END في نهاية الاجراء .
- التحكم ، في هذا الاجراء نفسه ، يبلغ تعليمة RETURN في موقع معين من الاجراء . هذه التعليمة تستعمل في هذه الحالة فقط ، بدون لائحة .

7.2 - الاجراء FUNCTION

من جهة التحكم ، تسير الأشياء بنفس الطريقة كما في الحالة السابقة .
SUBROUTINE

الدعوة (طلب الدالة) هي ضمنية ، كما بالنسبة لدالة 1 / PL عادية :
مثلاً :

Z = FACT(N) ;

إعادة القيمة المحسوبة بواسطة الدالة يتم بواسطة أمر RETURN ، مع لائحة تحتوي على تعبير بسيط يعطي هذه القيمة . التعبير يمكن أن يكون ثابتة ، متحولة ، أو تعبير مُعقد كما نرغب :

RETURN (expression-scalaire) ;

ملاحظة : وكما يوجد دوال في لغة 1 / PL ، تعيد الجداول (مثل SIN ، SQRT ، INDEX ، الخ وأغلب دوال الحساب) ، فالقيمة المعادة بواسطة إجراء - دالة (Procedure-function) هي دائمة لا إتجاهية (scalaire) .

القواعد :

1- من الممكن كُمعامل أن نستعمل أي نوع من المعطيات ونرسله إلى الدالة ، كما في الحالة .
SUBROUTINE

2- من الممكن أن لا يحتوي الاجراء - دالة على أي نوع من المتغيرات الوسيطة . في هذه الحالة ، إسم الاجراء - دالة يجب أن يكون مصرحاً عنه في القدرة التي تطلبه بواسطة الخاصية ENTRY . وفي أغلب الحالات ، إذا كان إسم الاجراء - دالة معروفاً من القدرة (البلوك) الطالبة له (هذه هي الحالة إذا كان الاجراء - دالة هو من داخل القدرة) فهذا التصريح هو غير ضروري .

3- يجب تحديد ، للاجراء - دالة وللقدرة التي تطلبه ، خاصيات القيمة المعادة لها بواسطة

الدالة . وفي غياب مواصفات كاملة ، ستأخذ لغة 1 / PL الصيغ بالغلط ، مرتكزة على إسم الأجراء - دالة ، وحسب القواعد العادية .

نستعمل لذلك الصيغة RETURNS

يجب الإنتباه الى هذه القاعدة للخصيات ، لأن القدرة الطالبة لا تقوم بأي تحويل للقيمة المرسله لها بواسطة إجراء - دالة ، في مستوى إسم الدالة .

7.3 - إرسال المعاملات

يُمكن أن تكون المعاملات والمتغيرات الوسيطة المناسبة من أي نوع من المعطيات إضافة إلى كونها من أي نوع من التنظيم :

- متحولات لا إتجاهية

- جداول

- تركيبات

- معطيات جبرية

- أو سمة

- سلاسل سمات أو بتات

- سجلات

- أسماء ادخال

- مؤشرات

- متحولات للحييزات

- متحولات برمجة متعددة .

8 - إدارة وتنظيم مباشر للذاكرة

لنشر إلى وجود أربع طرق لتخصيص الذاكرة في لغة 1 / PL .

- ساكن (خاصية STATIC) .

- أوتوماتيكي (خاصية AUTOMATIC) .

- محكوم (خاصية CONTROLLED) .

- مؤشر (خاصية BASED) .

الخصيات الأربع هي شاملة

في الحالتين الأخيرتين ، نتحكم بالتخصيص بواسطة الأوامر ALLOCATE وFREE . في حالة التخصيص المحكومة ، الأوامر ALLOCATE المتتالية تُكُدس حييزات الذاكرة (أقسام الذاكرة) ، ولكن الحيز الأخير هو المبلوغ . وهذا هو نفس الشيء في حالة التخصيص المؤشر ، مع الفارق الرئيسي أنه في أي لحظة من الممكن بلوغ جميع

الحيزات أو الأقسام من الذاكرة المكلسة .

8.1 - إضافة متحولة ومؤشر

عند التصريح عنها ، ترتبط المتحولة المؤشرة بواسطة متحولة خاصة تدعى مؤشر .
يحتوي هذا المؤشر على عنوان . وبشكل عام هذا العنوان هو عنوان المتحولة المؤشرة موضع
السؤال ، ولكن من الممكن تعديلها :

DECLARE X CHARACTER(150) BASED(P) ;

X هي متحولة (هنا : سلسلة سمات) و P هي عبارة عن مؤشر ، يحتوي على عنوان
الذاكرة الفعلي للمتحولة X .
في الحالة المحلدة أعلاه ، التصريح عن P كمؤشر هو مقرون ، من الممكن التصريح
عن معرف كمؤشر :

DECLARE R POINTER ;

8.2 - مراجعة متحولة مؤشرة

مراجعة موقع متحولة مؤشرة يتم بواسطة رمز وصفي « مؤشر على » ، ويتألف من
إشارة ناقص (-) وإشارة أكبر من (>) متتالية :

->

هذا الرمز ، الذي ليس إلا عبارة عن مؤشر ، جرى إختباره لدعوة لمتجه تأشير .
واستعماله هو شبيه بالنقطة في كتابة الأسماء المفصلية للتركيبات .
مراجعة موقع المتحولة X المؤشرة بواسطة المؤشر المعتمد P يكتب على الشكل التالي :
P -> X (P تدل على X)
من الممكن بشكل جيد استعمال مؤشر مستقل معتمد ليوضع في القيمة الصحيحة :
R -> X .

1 - المتحولة المؤشرة لا يمكن أن تحتوي على الخاصيات التالية :

EXTERNAL, VARYING, INITIAL.

- 2 - حدود الجداول المؤشرة وطول السلاسل المؤشرة يجب أن تكون عبارة عن ثوابت
صحيحة عشرية .
- 3 - استعمال كلمة التحريك (Prefix d'activation) (CHECK) variable : هو ممنوع
في حالة المتحولات المؤشرة .

- 4- التعليمات GET DATA و PUT DATA لا يمكن أن ترسل متحولات مؤشرة .
- 5- المؤشر الوصفي ، الواضح أو الضمني ، لا يمكن أن يُؤشر أو يُدَلَّ عليه . التعبير التالي ، حيث P, Q, R هي عبارة عن مؤشرات و X هي متحولة ، هو نظرياً ممكن في لغة PL/1 ، ولكنه غير مقبول حالياً من أي مُصرِّف :

P -> Q -> R -> X = ... ;

إذا TAB عبارة عن جدول مؤشرات يبعد واحد ، فالوصف التالي هو ممنوع :

PTAB(J) -> X

لوصف X بواسطة PTAB(J) ، يجب المرور بواسطة مؤشر ملحق ، مثلاً S ، وكتابة :

S = PTAB(J) ; S -> X ... ;

6- العمليات الوحيدة المسموحة على المؤشرات هي العمليات البولية المنطقية: = و =.

7- تعليمة التخصيص هي غير مسموحة إلا من خلال مُحدِّد للمركز إلى مُحدِّد آخر .

8- من غير الممكن إرسال مُركِّز بواسطة إدخال / إخراج من نوع STREAM .

8.3- استعمال المؤشرات

يمكن لأربعة تعليمات أن تؤثر على المؤشرات :

SET = LOCATE ALLOCATE

SET - 8.3.1

تستعمل في الإدخال / الإخراج ، مع التعليمات READ أو LOCATE ، وفي التعليمة ALLOCATE .

عند القراءة ، تسمح الصيغة SET بتعريف متحولة مؤشرة مباشرة في حيز داريء للإدخال / الإخراج (أو داريء Buffer) .

```
DECLARE MANIP FILE RECORD SEQUENTIAL,
  1 ALPHA BASED(Q) ,
  2 X ... ,
  2 Y ... ;
READ FILE(MANIP) SET(Q) ;
```

ستقرأ التسجيلة في حيز داريء والمؤشر Q مبيحتوي على عنوان هذا الحيز . التركيبية

ALPHA سيتم تعريفها إذاً على الحيز دارىء بسبب هذا الفعل ، وهذه الأخيرة تصبح مبلوغة مباشرة . ومن الممكن أيضاً التصريح عن متحولات أخرى مؤشرة بواسطة نفس المؤشر Q . جميع هذه المتحولات ستصبح إذاً معروفة في نفس الوقت على حيز الدارىء .

8.3.2 - التخصيص بواسطة السطر

مضمون المؤشر يمكن أن ينقل إلى مؤشر آخر ، بدون تحويل .
مثلاً ، إذا كان P و Q عبارة عن مؤشرات ، والمتحولة هي مؤشرة بواسطة P ، أو Q ، أو بواسطة مؤشر ثالث ، إذا قمنا بتنفيذ التعليمة التالية :

$$P = Q;$$

إذاً الكتابتين التاليتين : $P \rightarrow X$ و $Q \rightarrow X$ تقومان بمراجعة نفس موقع المتحولة المؤشرة .

8.3.3 - LOCATE

هذا الأمر هو أمر بالكتابة . وهو شبيه بأمر القراءة

```
READ ... SET.
```

مثلاً ، الأمر الكامل :

```
LOCATE X FILE(FMSORT) SET(P);
```

8.4 - الدوال التي تؤثر على المؤشرات

هناك إثنان : ADDR و NULL

8.4.1 - ADDR

ترسل هذه الدالة العنوان الحقيقي لمتحولة مختلفة إلى المؤشر

```
DECLARE P POINTER;
```

```
P = ADDR(FOX);
```

8.4.2 - NULL

هذه الدالة هي بدون معاملات . وهي ترسل إلى المؤشر قيمة ترفع كل معنى لهذه الأخيرة . هذا المؤشر يقال أنه مُصغَّر . هذه القيمة ليست سوى عنوان ممكن ، ومعروفة كذلك بواسطة اللغة .

8.5 - تحرير الذاكرة

الأمر FREE ، كما في حالة المتحولات المحكومة ، تُحرَّر حيزاً مخصصاً لمتحولة مؤشرة .

FREE P->X, R->ALPHA, ... ;

وإذا لم نستعمل مؤشرات وصفية ، فسيأخذ المصرفُ بالغلط ، كما في الحالات الأخرى ، المؤشر المعتمد للمتحوّلة .
ملاحظة : يوجد أيضاً متحوّلات حيز (AREA) ، ومؤشرات نسبية في داخل هذه الحيزات (OFFSET) . ولن يجري طرحها هنا .

جميع هذه العناصر ، المؤشرات المطلقة والنسبية إضافة إلى متحوّلات الحيز ، تسمح بإجراء جميع العمليات الكلاسيكية للتسلسل النسبي أو معالجة اللوائح .
لنشر في النهاية إلى أن لغة PL / 1 تحتوي على سلسلة من الأجهزة المناسبة للبرمجة المتعددة ، تسمح بإنشاء أعمال مع مستويات أولوية محدّدة ، وإنها قادرة على أن تتوسع ، بواسطة الماكروتعليمات (% تعليمات) ، هذه الأخيرة تنتمي إلى النحو العام للغة PL / 1 .

مراجع

مراجع أساسية

الوثائق المناسبة للغة PL / 1 ، والتابعة للمصرفات المستعملة .
من الممكن أيضاً إستشارة :

M. DORNBUSCH. *Le langage PL/1*. Dunod (1973).

Ch. BERTHET, *Le langage de programmation PL/1*, Dunod (Nouveau tirage 1982) (Ce chapitre est en fait un condensé de ce livre).

الفصل التاسع

بازيك BASIC

1 - مواضيع اللغة

1.1 - لعبة السمات

تستعمل لغة البازيك مجموعة من 58 سمة : الفراغ أو البياض ، يُستعمل كما في لغة فورتران لفصل مختلف عناصر التعليمات . لا تؤخذ الفراغات في الحسبان من قبل المصنّف ؛ ما إلّا عندما تكون داخلة في سلسلة من السمات .

الأحرف ، أو السمات الأبجدية ، هي ال 26 حرفاً من الألفباء ، إضافة إلى السمات الثلاث . ٠ * \$

ملاحظة : تُمثّل الأدوات الطرفية الحرف 0 .

الأرقام من 0 إلى 9 :

السمات الخاصة هي التالية :

' هلال مزدوج

" هلالان مزدوجان

> أكبر من

= يعادل

< أصغر من

& و (تجارية)

(هلال يمين للاغلاق)

(هلال يسار للفتح

+ زائد

- ناقص

* ضرب

/ قسمة

. نقطة
 , فاصلة
 ؛ نقطة - فاصلة
 : نقطتان
 ؟ علامة إستفهام
 ! علامة تعجب

1.2 - الثوابت

1.2.1 - الثوابت الجبرية

يُمكن للثابتة الرقمية أن تكون حقيقية أو صحيحة ، إيجابية أو سلبية .
 تتعلّق القيم الطرفية للثوابت والقيم الرقمية بالمصرفات وبالمكنات المستعملة (*).
 أمثلة على الثوابت الصحيحة :

$$\begin{array}{r} 0 \\ 12 \\ -32 \\ 12634 \end{array}$$

أمثلة على الثوابت الحقيقية :

$$\begin{array}{r} 12.54 \\ - 0.1234 \\ 123.1 \\ 0.1345E+28 \\ 0.3346E-17 \end{array}$$

في الحالتين الأخيرتين ، $E + 28$ و $E - 17$ تعنيان على التوالي 10 بقوة 28 و 10 بقوة
 - 17 .

1.2.2 - الثوابت من نوع سلاسل

الثابتة من نوع سلسلة (أبجددية ، أو حرفية) هي عبارة عن سلسلة مختلفة بين
 هلال مزدوج (") . وإذا إستعملنا أهلة مزدوجة لتحديد السلسلة ، يُمكن عندها إستعمال
 الأبوستروف (') في داخل السلسلة ، والعكس هو صحيح . الطول الأقصى للسلسلة
 يتعلّق بالمكنة (*).
 أمثلة :

(*) مثلاً ، بالنسبة للمكنة HP-85 ، وفي الشكل REAL ، تذهب الأعداد من 9×10^{499} إلى $9.99...9 \times 10^{-499}$.
 1.0 - ومن 1.0×10^{-499} إلى $9.99...9 \times 10^{499}$.

"DEBUT DE PROGRAMME # 27"
 "LISTE D'APPEL"
 "RE-ENTREZ VOS DONNEES"

1.2.3 - ثوابت رمزية

تستعمل بعض فروع لغة بازيك ثوابت رمزية . وهي عبارة عن القيم e ، π ، $\sqrt{2}$. ويشار إليها بواسطة الأسماء $\&E$ ، $\&PI$ و $\&SQR2$. وقيمتها هي :

$\&PI$: 3.14159...
 $\&E$: 2.71828...
 $\&SQR2$: 1.41421...

الدقة هنا ، تتعدى بالمكينة المستعملة .

1.3 - المتحولات

1.3.1 - قواعد الكتابة

تمثل المتحولة بواسطة حرف ، أو بواسطة حرف متبوع برقم . تستعمل لغة بازيك صنفاً خاصاً من المتحولات من نوع سلسلة ، والمُمثلة بواسطة حرف ، أو حرف ورقم ، متبوع بالسمة $\$$. وتدعى أيضاً متحولات حرفية . أمثلة على المتحولات :

A B1 B3 C0 *8 Z X\$ D\$ B5\$ R1\$

يُمكن للمتحولة أن تكون لا إتجاهية أو بأبعاد .

1.3.2 - الجداول (الأبعاد)

الشكل العام لمتحولة بدليل هو :

$v(n, p)$

حيث v هو إسم المتحولة ، n, p عبارة عن دلائل . وهذه الأخيرة يُمكن أن تكون عبارة عن ثوابت رقمية ، متحولات لا إتجاهية أو بدلائل ، أو تعابير جبرية مختلفة . في الحالة التي نستعمل فيها تعابير جبرية ، تُحسب هذه الأخيرة وبعد ذلك تُقطع في قسمها الصحيح .

العدد الأقصى للدلائل في لغة بازيك هو 2 . وفي النهاية ، إسم المتحولة المدللة لا يُمكن أن يكون سوى حرفاً بسيطاً .

1.3.3 - التصريح عن المتحولات

يُصرح عن المتحولات اللاتجاهية بشكل ضمني فقط . أما المتحولات ذات الأبعاد

(الجداول) فيصَّرَحُ عنها إما بوضوح وإما ضمناً بواسطة المراجعة الأولى لأحد العناصر .
 وفي الحالة الأخيرة ، الأبعاد ستكون بالغلط (10) (متحولة بدليل واحد) أو
 (10, 10) متحولات بدليلين .
 تبدأ الدلائل بالقيمة 0 .
 التصريح الواضح للجدول يتم بواسطة التعليم DIM ومن الممكن غالباً أن نجعل
 الدلائل تبدأ بالقيمة 1 بواسطة التعليم :

OPTION BASE 1

ولكن جميع صيغ بازيك لا تسمح بهذه السهولة .
 أمثلة :

```
10 DIM A(25)
20 DIM B(10,15)
30 DIM C(30), D(12,5), E(25,50)
```

تُحدَّد أبعاد الجداول دائماً بواسطة ثوابت صحيحة وإيجابية . يُمكن لاسم الجدول أن
 يكون شبيهاً باسم متحولة لا إتجاهية مستعملة في موقع آخر من البرنامج . ولكن جدولاً
 بعيد واحد لا يُمكن أن يكون بنفس إسم جدول آخر بعيدين .

عندما نصَّرَحُ عن طول متحولة من نوع سلسلة من السمات ، نستعمل الأمر
 DIM ، كما بالنسبة للتصريح عن الجداول ، ولكن يجب أن نكتب طول السلسلة بين
 قوسين معقوفين .

مثلاً :

```
DIM A$(30)
```

وعندما نرغب بالاحتفاظ بالمتحولات عند سلسلة البرنامج (متحولات مشتركة) ،
 نُصَّرَحُ عنها بالتزامن في البرنامج الداعي وفي البرنامج المدعو ، بواسطة التعليم COM .
 مثلاً :

```
COM A1, A2, A3
COM B(20), C(30)
```

1.3.4 - استعمال المتحولات

بشكل عام ، لا يوجد تخصيص - مسبق للصيغ للمتحولات اللاتجاهية أو ذات
 الأبعاد في لغة بازيك ، على عكس ما نراه في لغة فورتران ، كوبول ، PI. / 1 . هكذا ،

يمكن أن تكون المتحولة الجبرية في البرنامج صحيحة أو حقيقية . واستعمال المتحولة في البرنامج هو الذي يُحدّد طريقةها الحالية .

وفي النهاية ، جميع المتحولات الجبرية في لغة بازيك ، ذات الدليل ، أو اللاتجاهية البسيطة ، هي مصغرة قبل تنفيذ البرنامج .

الجداول ذات البعد - الواحد (المتجهات) أو ذات البعد الواحد (مصفوفات) يُمكن أن تستعمل بالعنصر ، أو تعالج في مجموعها ، أو عنصر بعد عنصر ، أو يُعاد تشكيل أبعادها بواسطة تعليمة MAT .

عندما يكون البازيك المستعمل موسعاً إلى متحولات من نوع سلاسل ، فأغلب العمليات (التخصيص ، المقارنة ، الإدخال - الإخراج ، التعليمة MAT) ، تنطبق على هذا النوع من المواضيع . في هذه الحالة ، يكون بتصرفنا دوال خاصة لمعالجة سلاسل السمات ، من نوع دليل ، طول ، إستخراج سلسلة ثانوية ، الخ . أسماؤها وتعريفها تتغير حسب البازيك الجاهز في السوق . ويجب على القارئ أن يراجع الوثائق المعتمدة لهذه الغاية .

1.4 - الالتحام

عملية الالتحام تؤدي إلى تعليق سلسلتين من السمات . يعادل طول السلسلة المنشأ مجموع أطول السلاسل الأولية .
مؤثر الإلتحام في لغة بازيك والسمة & (والتجارية) أمثلة :

A\$ = "ABCDE"
B\$ = "+++"
C\$ = "12FGZ"
D\$ = A\$ & B\$ & C\$

مضمون DS هو حالياً السلسلة "ABCDE+++12FGZ"

2 - كتابة التعليمات

تكتب كل تعليمة بلغة بازيك ، تنفيذية أو تصريحية على سطر واحد فقط .
وفي بعض الأحيان تسمح بعض أنواع البازيك بكتابة التعليمة على عدة أسطر ، لتضادي الشكل المختزل للشاشات أو الطابعات . ولكن لا يوجد سوى سمة واحدة (CR) في نهاية التعليمة بازيك .

تحتوي كل تعليمة على رقم ، في بداية السطر . تُنفذ التعليمات على التوالي ، حسب نظام ترتبها . وفي النهاية ، يُمكن لأرقام التعليمات أن يكون لها زيادات مختلفة : نكتبها بشكل عام 10 بعد 10 . لكل رقم سطر قيمة وسم معينة (Label) .

مثلاً :

```
10 LET A=1
20 A=A+1
30 B=30
40 C=A+B
50 PRINT C
60 GO TO 20
99 END
```

البرنامج بلغة بازيك هو عبارة عن سلسلة منتظمة من التعليمات . يُمكن خلط التعليمات المنفذة وغير القابلة للتنفيذ فيما بينها . إنتقال التحكم إلى تعليمة تصريح يؤدي إلى تفريع إلى التعليمة التالية مباشرة . يحتوي السطر الأخير من البرنامج على تعليمة END ، التي تنهي فيزيائياً ومنطقياً البرنامج . وفي أغلب الحالات ، من الممكن وقف البرنامج منطقياً في أي مكان ، بواسطة تعليمة STOP ، التي تعادل تفريعاً إلى التعليمة . END

التعليمة REM (ملاحظة) ، تسمح بإدخال النصوص والملاحظات إلى البرنامج .

مثلاً :

```
150 REM ROUTINE D'ANALYSE.
```

تُهمل الفراغات بواسطة بازيك ، ما عدا في REM أو في ثابتة من نوع سلسلة من السمات ما عدا بعد أول حرف من كلمة - مفتاح .

3 - تعليمة التبادل

تمثل تعليمة التبادل في لغة بازيك بواسطة السمة = . ومن الممكن إضافة الكلمة LET إلى بداية التعليمة ، وهي إختيارية دائماً .

الشكل العام :

```
LET v1, v2, ..., vn = x
```

حيث v_1, v_2, \dots, v_n هي متحولات و x هي ثابتة ، متحولة أو تعبير . يتم التبادل ، كما في اللغات الكلاسيكية ، من اليمين لجهة اليسار . وفي النهاية ، يُمكن لعدة تعليمات نقل أن تكون موجودة على نفس السطر . وهي تفصل إذا بواسطة فواصل ، والكلمة LET إذا استعملت ، لا يجب أن تتواجد سوى مرة واحدة في بداية السطر .

أمثلة :

```
10 LET A=12.5
20 LET X(K, J)=A+1
30 LET C, D, E=10, F=5.3, G=K
40 X1, X2=A, H1=1.5, Z=1000
```

لنشر إذا إلى إن صيغة المتحولة تتعلق باستعمال هذه الأخيرة ، لا يوجد مفهوم تحويل للصيغة من يمين إلى يسار الإشارة = في لغة بازيك .

4 - التعابير الجبرية

4.1 - المؤثرات الجبرية

المؤثرات الجبرية هي التالية :

- + الجمع
- الطرح
- * الضرب
- / القسمة
- ** بقوة (أس) .

أمثلة :

X+Y	مجموع X وY
K-1	الفرق K ناقص 1
A*3.5	ضرب A بواسطة 3.5
G / 5.1	قسمة G على 5.1
X1 ** K	المتحولة X1 مرفوعة إلى القوة K

4.2 - الدوال الجوهرية

وهي متكاملة في اللغة . ولا يوجد لائحة نهائية بها ، ولكل مصرف مجموعته الخاصة من هذه الدوال .

SIN(X)
 COS(X)
 TAN(X)
 COT(X)
 ASN(X)
 ACS(X)
 HSN(X)
 HCS(X)
 HTN(X)
 EXP(X)
 LOG(X)
 LGT(X)
 SQR(X)
 RND(X)
 INT(X)
 SGN(X)
 ABS(X)

دالة أسية
 لوغاريتم طبيعي
 لوغاريتم بقاعدة 10
 جذر تربيعي
 مولد أعداد شبه - عشوائية
 قسم صحيح من X
 إشارة X (-1 ، 0 ، +1 حسب الحالة)
 القيمة المطلقة لـ X

أمثلة على الاستعمال .

```
10 LET A=SQR(12.5)
20 B=EXP(1+X)
30 C=LOG(Y+2.5)+LOG(Z-3)
```

4.3 - الدول المنشأة بواسطة المستعمل

من الممكن تعريف دوال جديدة في برنامج بواسطة التعليمة DEF . هذه الدالة لن تكون معروفة سوى في البرنامج المعرفة فيه . ويُستدل عليها بواسطة حرف ، مسبق مباشرة من الحرفين FN .

أمثلة :

```
10 DEF FND(X)=1+X+X*X
20 DEF FNA(X)=LOG(1+X)+3.5*X
.
110 LET A=FND(B-4.2)
120 C1=FNA(D1)-FNA(D2-15.7)
```

الخ .

5 - تعابير منطقية

5.1 - مؤثرات منطقية

وهي عبارة عن مؤثرات العلاقة

< أو LT أقل من

> أو GT أعلى من

= أو EQ يعادل

<= أو LE أقل أو يعادل

>= أو GE أكبر أو يعادل

<> أو NE يختلف عن .

5.2 - تعابير منطقية

التعبير المنطقي يقارن بين تعبيرين جبريين . ويمكن أن يأخذ قيمتين : حقيقة

وغلط .

الشكل العام هو :

حيث x ، y هما عبارة عن تعبيرين جبريين (=ثوابت، متحولات أو تعابير) و op هو

أحد المؤثرات الستة للعلاقات .

أمثلة :

$$\begin{aligned} A < B \\ X + Y - 1 \text{ EQ } 0 \\ Z * 3.5 \leq \text{SQR}(1 + X) \end{aligned}$$

لا يوجد أبداً متحولات منطقية ، ولا تعابير منطقية عامة في لغة بازيك ، على عكس فورتران ، كويول ، PL / 1 . التعابير المنطقية في بازيك تستعمل في إطار التعليمة IF (أنظر لاحقاً) . وفي أغلب الحالات ، تحتوي الصيغ الموسعة للغة بازيك على أغلب المؤثرات المنطقية (NOT ، AND ، OR مع رموزها) إضافة إلى إمكانية كتابة التعابير المنطقية العامة .

5.3 - حسابة التعابير أولوية المؤثرات

قواعد حسابة التعابير في لغة BASIC هي نفسها القواعد المستعملة في جميع اللغات الكلاسيكية . ويمكن للقارئ أن يراجع بشأنها الفقرة 5.3 في الفصل فورتران .

6 - التحكم بدوران البرنامج

6.1 - تفريع غير مشروط

6.1.1 - الأمر GOTO البسيط

الشكل العام هو :

GO TO "

حيث n هي رقم السطر (= وسم) .

مثلاً :

110 GO TO 230

6.1.2 - الأمر GOTO المحسوب

الشكل العام هو :

GO TO n_1, n_2, \dots, n_p ON x

حيث n_1, n_2, \dots, n_p هي عبارة عن أرقام الأسطر (= وسم) و X هي عبارة عن تعبير جبري . التفريع سيتم إلى السطر n_i إذا كان القسم الصحيح من x يعادل i . وإذا كان العدد i ليس موجوداً بين 1 و p فسيُهمل الأمر .

مثلاً :

240 GO TO 15, 20, 260, 310 ON K

6.2 - التفرع المشروط

الشكل العام :

IF $x \text{ op } y$ **THEN** n_1 **ELSE** n_2

y, x هي عبارة عن تعابير جبرية (ثوابت ، متحولات ، معادلات) ، op هو مؤثر علاقة .

n_1, n_2 هي عبارة على أرقام الأسطر (= أوسمة) .

إذا كان التعبير المنطقي حقيقياً ، فالتحكم يعبر إلى السطر n . وفي الحالة المعاكسة ، يمر إلى n_2 .

القسم $ELSE n_2$ هو اختياري . وإذا أهملت ، وكان التعبير المنطقي غلط ، فالتحكم يعبر إلى السطر التالي :
أمثلة :

110 **IF** $A > B$ **THEN** 250

210 **IF** $X = 0$ **THEN** 300 **ELSE** 10

6.3 - حلقات البرنامج

FOR .. NEXT الأمر

الشكل العام هو :

FOR $p = x$ **TO** y **STEP** z :

.

NEXT p

حيث v هي عبارة عن متحولة لا إتجاهية (Scalar) و x, y, z هي تعابير جبرية .
تدور الحلقة لجميع القيم v الموجودة بين القيمة x والقيمة y بخطوة تعادل z .
القسم $STEP z$ هو اختياري . وإذا جرى إهماله ، تُعتبر $z = +1$.

القواعد :

- من الممكن تداخل الحلقات .
- من الممكن الخروج من الحلقة في أي موقع فيها .
- يمنع تعديل قيمة الدليل v في داخل الحلقة .
- يمنع تعديل التعابير والمتغيرات الوسيطة x, y, z بداخل الحلقة .
- من الممكن التفرع من الخارج إلى داخل الحلقة (ولكن لا يُنصح بذلك) .
- يمكن لأمر واحد **NEXT** من إنهاء عدة حلقات .

أمثلة :

```
100 FOR I=1 TO 15
110 LET S=S+I
120 NEXT I

200 FOR X=0.5 TO 22 STEP 0.1
210 Y=SQR(X*X+1.2)
220 PRINT X, Y
230 NEXT X

300 FOR K=10 TO 100 STEP 10
310 FOR N=1 TO 10
320 LET A(K, N)=K*N-1
330 NEXT N, K
```

6.4 - البرامج - الثانوية

6.4.1 - الأمر GOSUB البسيط

الشكل العام :

GOSUB n.

حيث n هو رقم التعليمة (= رقم السطر) .
يُنقل التحكم إلى التعليمة n . في نفس الوقت يوجد خزن لعنوان العودة ، هو
عنوان العنوان التالي مباشرة للأمر GOSUB .

مثلاً :

```
120 GOSUB 350
```

6.4.2 - الأمر GOSUB المحسوب

الشكل العام :

GOSUB n₁, n₂, ..., n_p QN.x

حيث m, n₁, ..., n_p هي أرقام الأسطر ، x هو عبارة عن تعبير أو معادلة جبرية .
طريقة العمل هي نفسها كطريقة عمل الأمر GOTO المحسوب (أنظر الفقرة
6.1.2) . الفرق مع هذه التعليمة الأخيرة هو في وجود خزن لعنوان العودة .

مثلاً :

```
150 GOSUB 100, 300, 210, 540 QN M
```

6.4.3 - الأمر RETURN

هذا الأمر يُعيد التحكم إلى عنوان العودة المُخزَّن : راسطة التعليمة GOSUB .

مثلاً :

```
120 GOSUB 350
350 Z=SQR(X*Y+3.5)
360 PRINT X, Y, Z
370 RETURN
```

7 - إدخال - إخراج

7.1 - العمليات الداخلية

7.1.1 - التعليمة DATA

الشكل العام هو :

DATA c_1, c_2, \dots, c_n

حيث c_1, c_2, \dots, c_n هي عبارة عن ثوابت جبرية . ويمكن أن تكون أيضاً عبارة عن ثوابت حرفية .

مثلاً :

```
150 DATA 25, 351.5, 1, 0.5, 12,
-35.1, 2
```

يتشكّل جدول المعطيات عند التصريف . وفي الأساس ، يُشكّل المصرف جدولين محلّدين : واحد للمعطيات الرقمية ، وآخر للثوابت الحرفية .

7.1.2 - الأمر READ

الشكل العام :

READ v_1, v_2, \dots, v_n

حيث v_1, v_2, \dots, v_n هي عبارة عن متحولات .
تُقرأ القيم n من الجدول DATA ، وتُنقل إلى المتحولات v_1, v_2, \dots, v_n .

مثلاً :

```
200 READ A, B, C
```

7.1.3 - الأمر RESTORE

مؤشر القراءة يُعاد تركيزه على أول تسجيلية من الجدول DATA .

7.1.4 - التعليمة ONEOD

ON EOD GO TO "

الشكل العام :

n هي رقم السطر (= الوسم) .
في حالة نهاية المعطيات (End Of Data = EOD) في لائحة DATA ، سيجري تنفيذ الأمر `GOTO n` .

إذا جرى إهمال `GOTO` ، فسيتم إرجاع الشرط النموذجي للنظام .

7.2 - العمليات الخارجية

7.2.1 - الأمر INPUT

`INPUT v1, v2, ..., vp`

v_1, v_2, \dots, v_p هي عبارة عن أسماء متحولات .
يجب إدخال قيم المتحولات بواسطة الأداة الطرفية أو لوحة المفاتيح .
وبشكل عام ، يطبع البازيك علامة إستفهام على شاشة الأداة الطرفية عند تنفيذ التعليم `INPUT` ليشير بذلك إلى الرغبة بإدخال المعطيات المناسبة للمتحولات الواردة بعد الأمر `INPUT` .

عند الإدخال ، تُفصل المعطيات بواسطة فواصل . نهاية العملية يُشار إليها باستفاد اللائحة ، وإما بإدخال السمة / (القسمة) .

مثلاً :

```
130 INPUT A, B, C, X
```

7.2.2 - الأمر PRINT

`PRINT x1, x2, ..., xn`

حيث x_1, x_2, \dots, x_n هي ثوابت ، متحولات أو معادلات . يتم طبع القيم x_i إما بنسق مُفصّل (فصل بواسطة فواصل ، كما في المثل 220) وإما بنسق مضغوط (فصل بواسطة نقاط - فاصلة ، مثلاً 350) .

أمثلة :

```
220 PRINT A, B, C, D
```

```
350 PRINT X; Y; Z; T
```

ملاحظة : من الممكن التحكم ببعض طرق طباعة النتائج بواسطة الأمر `PRINT` البسيط ، الفواصل ، النقاط - الفواصل . وينصح القارئ بمراجعة الوثائق الخاصة بالاستعمال ، والإمكانات المقدمة والمتعلقة بالمصمم :

7.2.3 - التعليمات IMAGE (أو FORMAT*)

تستعمل هذه التعليمات مع الأمر PRINT USING والشكل العام هو :

$$: C_1 S_1 C_2 S_2 C_3 S_3 \dots C_n S_n$$

حيث C_1, C_2, \dots, C_n هي عبارة عن سلاسل من السمات ، يُمكن أن تحتوي على أي سمة غير * (وقد تهمل) .

S_1, S_2, \dots, S_n هي عبارة عن مواصفات النسق . النسق S الصحيح ، أمثلة :

```

* * : * (4 أرقام)
- * * * (إشارة وثلاثة أرقام)
+ * * (إشارة ورقمين)
النسق s الحقيقي
** . *** (5 أرقام ، 3 منها كسرية)
- * . ** (1 إشارة ، 3 أرقام ، 2 بعد الفاصلة)
النسق s في الشكل E ، أمثلة :
```

```

* . ** ! ! ! !
- ** . ** ! ! ! !
```

علامات التعجب ! ! ! ! تدل على مميزات بقوة 10 ، مسبوقه بـ E وبإشارة : أمثلة :

```

230 : "VALEUR=" ** . ***
240 : *** * . ** * . * * . *
```

7.2.4 - الأمر PRINT USING

الشكل العام :

PRINT USING , n : X_1, X_2, \dots, X_p

حيث n هو رقم السطر المناسب للتعليمات IMAGE ، و X_1, X_2, \dots, X_n هي تعابير (متحولات ، ثوابت معادلات) . أمثلة :

```
100 PRINT USING 230 ; X1
```

```
150 PRINT USING 240 ; A, B, C1, C2
```

(* هذه التعليمات يمكن أن تكون بأشكال مختلفة حسب نوع البازيك المستعمل .

7.2.5 - التعليمه ON EOF

هذه التعليمه تستعمل مثل ONEOD (فقرة 7.1.4) ولكن للعمليات الخارجيه .

7.3 - العمليات على السجلات

من الممكن في بعض أنواع بازيك ، إجراء عمليات إدخال - إخراج على سجلات خارجيه يُصرّح عن السجلات إذا بواسطة تعليمة FILE . ويمكن أن تكون يبلوغ متوالي أو عشوائي . كما ويمكن أن تكون أيضاً في صيغة ASCII أو ثنائية . يوجد سجلات ASCII متتاليه ومباشرة .

الأوامر المستعملة هي بشكل عام READ وWRITE ، مع مراجعة أرقام السجلات المنطقية ، وغالباً GET وPUT ، أو INPUT وOUTPUT .

لا يوجد أي معايير في هذا الحقل ، والفروقات بين صيغ البازيك الموجوده في الأسواق هي كبيره ، ويجب على القارئ أن يرجع بانتظام إلى الوثائق الخاصه بمكته وخاصه لجهة إمكانيات الإدخال - الإخراج .

8 - العمليات على الجداول

كل جدول يبعد واحد (متجه) أو يبعدين (مصفوفة) ، ومُصرّح عنه ضمناً أو بشكل جلي (التعليمه DIM) ، يُمكن أن يُعالج ويدخل في تعليمات خاصه بالمصفوفات من نوع MAT .

هذه التعليمه تدل على الجدول في مجموعه . ويمكن أن تكون عملية تخصيص أو تعليمه جبرية ، أو إدخال - إخراج ، الخ .

إضافة لذلك ، فكل تعليمه MAT (ما عدا MAT PRINT وMAT PRINT USING) يُمكن أن تعيد تشكيل أبعاد الجدول المعتمد ، بشرط أن لا يزيد هذا التشكيل للأبعاد عن العدد الكامل للعناصر في الجدول ، ولا يُغيّر الأبعاد .
أمثلة على الاستعمال في إعادة تشكيل الأبعاد :

```
10 DIM (30,30) , Y(100)
```

```
110 MAT X=(12)  
120 MAT Y(50)=(LOG(A+B))
```

```
210 MAT X(10,20)=(10)
```

التعليمه 10 تصرّح عن الجداول x و y . التعليمه 110 تُخصّص القيمة اللاتجاهية 12

إلى جميع العناصر في x ، وهي 900 عنصراً في هذه اللحظة . التعليمة 120 تعيد تشكيل الجدول ببعده واحد إلى 50 عنصراً وتخصّص القيمة اللااتجاهية المحسوبة إلى كل عنصر من هذه العناصر . وفي النهاية ، التعليمة 210 تعيد تشكيل الجدول ببعدين X إلى 10 « أسطر » و«10» أعمدة ، وتخصّص إلى كل من هذه الـ 200 عنصر القيمة اللااتجاهية . 10

التخصيص ::

$$\text{MAT } m_1 = m_2$$

- m_1, m_2 هي عبارة عن جدولين متشابهي الأبعاد .
 - m_1 يمكن أن يُعادِل تشكيل أبعاده . في هذه الحالة ، يكفي وضع القيم (القيمة) الجديدة للأبعاد بين أهلة مباشرة بعد m_1 .
 - هذه القيم يمكن أن تكون عبارة عن ثوابت ، متحولات أو تعابير .
 - كل عنصر من m_2 يمكن أن يستبدل العنصر المناسب من m_1 .
- الجمع ، الطرح

$$\text{MAT } m_1 = m_2 + m_3$$

$$\text{MAT } m_1 = m_2 - m_3$$

- يمكن أن يكون m_1 بأبعاد .
 - m_1, m_2, m_3 يجب أن تكون شبيهة بالأبعاد .
 - التعليمة تقوم بإجراء عملية الجمع (الطرح) لعنصر بعد عنصر من m_2 و m_3 .
- الضرب .

$$\text{MAT } m_1 = m_2 * m_3$$

- m_1 يمكن أن يعاود تشكيل أبعاده .
- العملية تجري عملية الضرب المصفوفي لـ m_2 بـ m_3 ، مع انتقال للعناصر المناسبة الى m_1 . أبعاد المصفوفات m_1, m_2, m_3 يجب أن تكون متوافقة : إذ $m_2(n, p)$ و $m_3(p, m)$ ، $m_1(n, m)$.

العكس

$$\text{MAT } m_1 = \text{INV}(m_2) , d$$

- m_1 يمكن أن نعيد تشكيلها .
- m_2 هي بأبعاد متوافقة .

- d هي متحولة، إختيارية ، مخصصة لاستقبال قيمة المُحدِّد في m_2 .
تخصيص قيمة ثابتة

MAT $m_1 = (x)$

- m_1 يمكن أن نعيد تشكيلها .
x هي ثابتة ، متحولة أو تعبير لا إتجاهي .
قراءة داخلية

MAT READ m_1, m_2, \dots, m_n

- $m_1, m_2 \dots m_n$ يمكن أن يعاود تشكيل أبعادها .
القراءة تتم سطرأ بعد سطر في جدول بتعليمة DATA .
القراءة الخارجية

MAT INPUT m_1, m_2, \dots, m_n

- m_n, \dots, m_2, m_1 يمكن أن يُعاود تشكيلها .

MAT PRINT m_1, m_2, \dots, m_n

- m_1, m_2, \dots, m_n لا يمكن أن يُعاود تشكيلها .

- تتم القراءة حسب القواعد المناسبة للتعليمة PRINT .

MAT PRINT USING n, m_1, m_2, \dots, m_n

- الكتابة تتم حسب القواعد المناسبة للتعليمة PRINT USING .

- n هي رقم تعليمة الصورة (أو النسق) .

تعليمة أخرى MAT

TRN : للتبديل

CON : مصفوفة وحدة

DET : حسابة المُحدِّد

ZER : مصفوفة صفر

IDN : مصفوفة تعريف

التعليمة MAT هي مفيدة ، ولكن يبقى على القارئ والمبرمج أن يُحكم على فائدة استعمالها ، وفي بعض الأحيان كتابة الخوارزم الخاص به .

مراجع

مراجع أساسية

الوثائق التقنية التابعة للغة بازيك والخاصة بالمكنة .
ومن الممكن أيضاً إستشارة الكتب التالية :

J. ARSAC, *Premières leçons de programmation*, Cedic-Nathan, Paris, 1980. (L'ouvrage, déjà cité, comporte également la transcription des exemples de programmes en LSE et en PASCAL).

On pourra également se reporter à :

A. CHECROUN, *BASIC, programmation des microordinateurs*, Dunod, Réédition 1982.

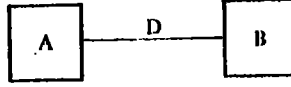
الفصل العاشر

المعلوماتية البعيدة

1 - تعريف

نقول بوجود معلوماتية بعيدة ، عندما يكون هناك تعاون كامل بين وسائط المعلوماتية ووسائط الاتصالات البعيدة .

وبالتحديد ، فلنفترض نظامين للمعلوماتية A و B (شكل 1) .
A و B يمكن أن يكونا حاسبات ، أدوات طرفية ، أدوات محيطية خاصة ، الخ .
مثلاً ، في الحالة الأكثر استعمالاً ، A هو حاسب و B هو أداة طرفية ، من نوع Teletype .



شكل 1 :- وصلة معلوماتية بعيدة

D هو طول الوصلة الفيزيائية بين A و B . وفي أغلب الحالات ، هذه الوصلة هي مادية بواسطة خيط موصل بواحد أو عدة أزواج . هناك معلوماتية بعيدة ، إذا كان الطول D كبيراً ، بدون أن يكون حاجة لأي تغيير في A و B . وبشكل آخر ، الوصلة «D» هي وصلة معلوماتية بعيدة إذا كانت القيمة «D» مختلفة .

من الممكن إنشاء شبكة معلوماتية بعيدة حقيقية على طاولة ، بطول D يعادل بحوالى عدة عشرات من السنتيمترات ، وعلى العكس بإمكاننا ربط أداة طرفية إلى حاسب من مسافة 50 متراً دون أن يكون هناك أية معلوماتية بعيدة .

عملية جعل المسافة D مختلفة تفترض استعمال بعض التقنيات الخاصة ، التي هي موضوع هذا الفصل .

2 - تقنيات الإرسال

2.1 - توكويد المعطيات

صيغة توكويد المعطيات لأرسالها لا يختلف أبداً ، وأساساً ، عما هو جاري في حدود الحاسبات .

نحتاج إلى أربعة أرقام ثنائية لتمثيل المعلومات الرقمية . ولتوكويد الأحرف نحتاج إلى رقمين إضافيين . نظام التوكويد الذي يُزود بمجموعة كاملة من الأرقام والأحرف هو الكود BCD (Binary coded Decimal) أو DCB (Decimal Coded Binary) مع 36 سمة مختلفة (الملحق) .

هذا النظام هو كاف لإرسال المعطيات ، التي نحتاجها ، والإشارات ، وكما في كل حاسب ، إضافة إلى عدد غير قليل لسيمات التحكم . تحكم سيمات التحكم إرسال المعطيات ، وتفصل الرسائل ، وتؤمن عمليات الخدمة : تحريك النظام ، إلغاء الطباعة ، الخ .

النظام (Extended Binary Coded Decimal Interchange Code) ، أي العشري الموسع الكود ثنائياً) هو كما يدل إسمه توسيع للكود BCD . ويستعمل 8 أرقام ثنائية بدلاً من 6 . وبالتالي هناك 256 مجموعة ممكنة ، منها 109 مستعملة فعلياً . يُستعمل هذا الكود غالباً لإرسال سيمات الحاسب بالبايتة ، بدون أن يكون هناك حاجة إلى إجراء أي تحويل بين المكنة والخط . جدول التوكويد EBCDIC هو موجود في الملحق .

ظهرت الأبجدية الدولية n°5 (IA5) نتجت جهود في المعاييرة من قبل اللجان : CCITT (Comité consultatif International du telegraphe et du téléphone) ، واللجنة ISO (International Standards Organization) ومجموعات دولية أخرى . ولقد جرى تطويرها للإجابة على حاجات الكود النموذجي التلغرافي . أما الأبجدية الجديدة فتنتجت عن عرض للجنة (ASA) American standards Association : التي أصبحت بعد ذلك ANSA (American National Standards Association) ، المعروفة بالاسم Interchange American Standard Code for Information (ASCII) . ولا تُعرف الآن إلا بهذا الإسم .

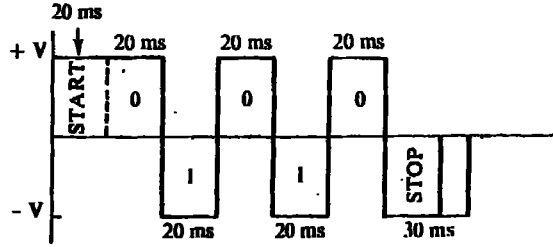
ولقد جرى قبول الألفباء ASCII نهائياً من قبل اللجنة CCITT في أوكتوبر سنة 1968 . جدول ASCII هو موجود في الملحق .

2.2 - سرعة الإرسال

2.2.1 - سرعة التضمين

يجب ألا نخلط بين السرعة الثنائية (سرعة الإرسال) مع سرعة التضمين .

سرعة التضمين هي عكس مدة الإشارة البسيطة (شكل 2) . وتقاس في البود (Baud) .



شكل 2 - تضمين بسيط بمستويات (إشارة إطلاق - وقف)

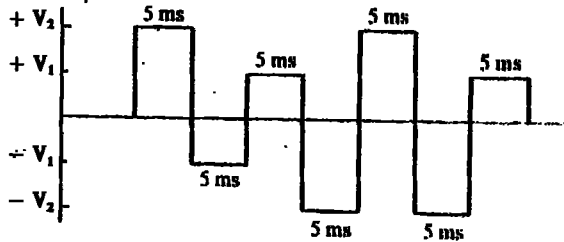
مثلاً ، إذا كانت سرعة الإشارة البسيطة هي عبارة عن 20 مللثانية ، فسرعة التضمين هي حوالي 50 بود ، سرعة التضمين القصوى المقبولة بواسطة الخط هي كمية مرتبطة مباشرة بنطاق الترددات العابرة لهذا الخط . لهذا يوجد خطوط قادرة على نقل وإحتمال سرعات تضمين من 50 بود (مثلاً Telex) ، من 1.200 ، 2.400 ، 4800 (التلفون) ، وحتى 84 كيلوبود وأكثر .

2.2.2 - سرعة الإرسال

تقاس سرعة الإرسال بعدد البتات في الثانية . وهي تحسب كمية المعلومات المرسلة في وحدة زمنية . وفي إرسال تسلسلي ، وتُحدَّد في :

$$V_{tr} = \frac{1}{T} \log_2 n$$

حيث T هي مدة الإشارة البسيطة و n هي عدد الحالات التمثيلية لهذه الإشارة البسيطة .



شكل 3

مثلاً ، في الشكل 3 ، مدة كل إشارة بسيطة ، T ، هي 5 ms . يُمكن لكل إشارة

بسيطة أن تأخذ الحالات $V_1 + V_2$ ، $V_1 - V_2$ ، معنا إذاً $n = 4$.
بواسطة تطبيق الصيغة (1) ، نجد إن سرعة الإرسال V_{tr} هي 400 بته / ثانية ، بينما
سرعة التضمين هي 200 بود .
في الحالة السابقة (شكل 2) ، كان يُمكن للإشارة البسيطة أن تأخذ الحالات $V + V$
و $V - V$. سرعة الإرسال تتطابق إذاً مع سرعة التضمين ، لأن $\log_2 2 = 1$.
وهذا ما يجري في بعض الحالات ، ونحن لا نرتكب أي خطأ إذا طابقنا الحالتين
معاً . ولكن من المهم في بعض الأحيان أن نعرف الفرق بين التعريفين .

2.2.3 - الخطوط الجاهزة

- شبكة تلفونية

الشبكة التلفونية هي مستعملة في الإرسال حتى 200 بود ، الإشارة البسيطة يُمكن أن
تأخذ الحالتين $48V + 48V$ و $48V -$. وهذا يسمح بالتشغيل full-duplex ، والإرسال يُمكن أن
يكون مختلفاً عن الاستقبال (full-duplex يعني ازدواجية كاملة أي بالاتجاهين) .

في فرنسا هناك مراكز الخدمات التالية :

- شبكة تلغرافية تبديلية (تلكس CCITT V 10) ، تسمح بتوصيلات إلى 50 بود ، كود
CCITT رقم 2 إلى 5 لحظات .
- تلكس 200 بود ، على شبكة تبديلية .
- خطوط مُخصَّصة ثابتة حتى 200 بود .
- شبكة تلفونية .

- الشبكة المبدلة العادية بشرطتين ، تسمح بالعمل حتى 200 بود في الصيغة duplex
(CCITT V23) ؛

- الوصلات الخاصة ، المخصصة دائماً للمستعمل والموزعة :

- خط بشرطتين بنوعية عادية ، وإمكانية شبيهة بالشبكة التبادلية .
- خطوط من أربعة أشرطة بنوعية عادية ، للشبكة المتعددة المراكز ، full-duplex ، الخ ،
حتى 2400 بود .
- خطوط من 4 أشرطة بنوعية جيدة (M.102) ، للإرسال السريع ، حتى 9600 بود .
- الشبكة DADUCEE ، شبكة تبديلية بخطوط من 4 أشرطة بنوعية جيدة (M.102) ،
والتي تسمح بإجراء توصيل حتى 72000 بود وفي داخل مناطق من المدينة ، وحتى 4800
بود إلى مسافة بعيدة .

نعني بسرعة الإرسال في بعض الأحيان ، عدد السمات في الثانية : أي السرعة في البود مقسومة على 10

وصلات بنطاق واسع
يتعلّق ذلك بالكابلات المحورية أو الحزمت المهرتزية ، التي تسمح بسرعة إرسال
من 48 كيلو بود إلى أكثر من 1 مليون بود .

خطوط الإرسال في نطاق أساسي
هي عبارة عن الخطوط بنطاق واسع للعبور (بضع عشرات كيلوهرتز) . وتستعمل
بواسطة موديم خاص .

2.3 - طرق الإرسال

الإشارة المستطيلة لا يُمكن نقلها كما هي بسرعة كبيرة إلى مسافة بعيدة : يجب إذا
إجراء تحويل عليها . هكذا ، نستخدم هذه الإشارة لتضمين موجة جيبية بتردد معينة ،
وهذه الموجة المضمّنة هي التي نرغب بإرسالها بواسطة شريط أو بواسطة الراديو .

2.3.1 - التضمين السعوي

تُضمّن الإشارة سعة التردد المرسل (شكل 4) .
وإذا اعتبرنا إن f هي التردد الحاملة ، s هي تلك الخاصة بالإشارة (مع الافتراض
بان الإشارة هي جيبية) ، فالموجة المضمّنة تتألف عملياً من ثلاث ترددات :

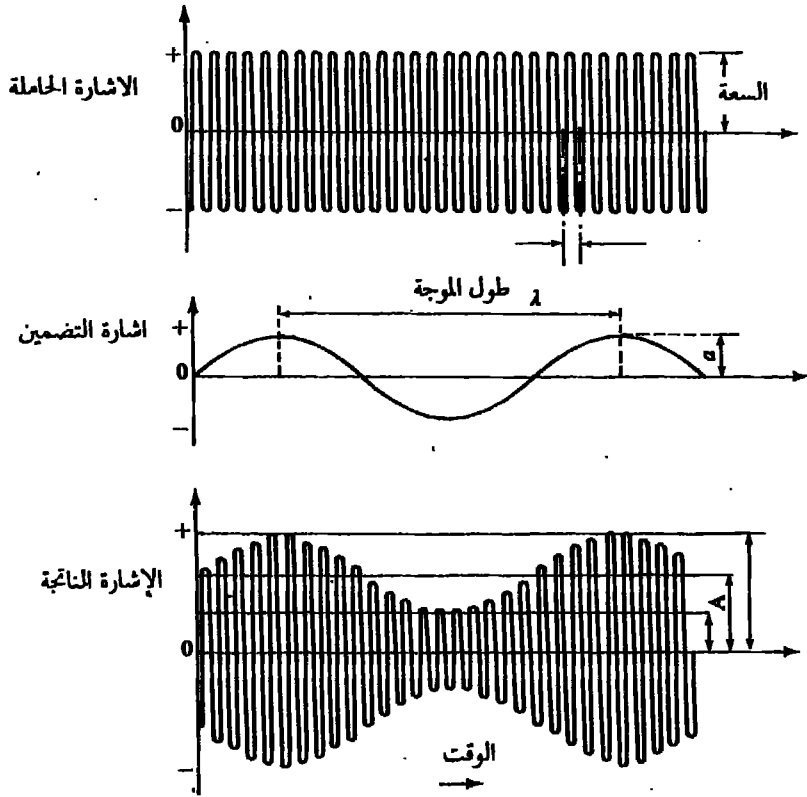
$$\begin{aligned} f & \text{ التردد الأصلية} \\ f + s & \text{ المجموعة الحاملة والمضمّنة} \\ f - s & \text{ الفرق بين الحاملة والمضمّنة} . \end{aligned}$$

من الكلاسيكي ألا يجري إرسال سوى $f-s$ فعلياً ، بهدف زيادة سرعة الخطوط .
وعملياً ، إذا كانت f ثابتة فالتردد s تحمل تغييرات مختلفة ، ومن الممكن النظر إلى $f-s$
 $f+s$ كنطاق للترددات . لهذا نتكلم عن شريط أو نطاق جانبي $f-s$. ولن يقوم نظام
المصفّيات (filter) بالسماح إلا لهذا الشريط بالعبور . في الطرف الآخر من الخط ، نقوم
بكشف الإشارة ، بإضافة وطرح إلى f ، المولودة مركزياً ، الإشارة $f-s$: فنحصل عند ذلك

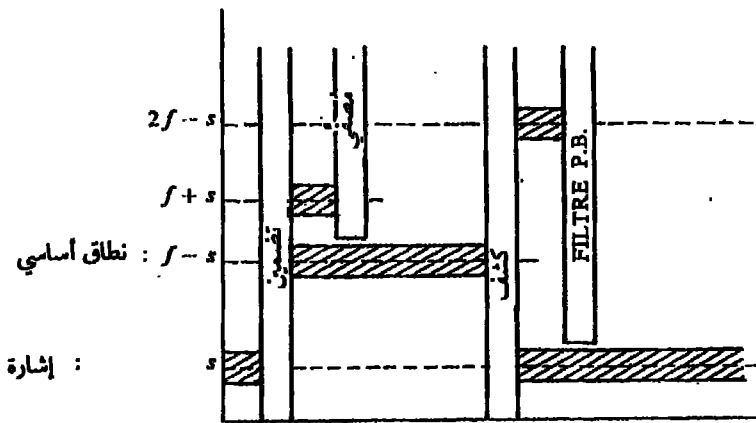
على (شكل 5) :

$$\begin{aligned} f + (f - s) &= 2f - s & \text{الذي نلغيه بالتصفية} \\ f - (f - s) &= s & \text{الإشارة الأصلية} . \end{aligned}$$

الأداة التي تقوم بالتضمين والكشف تسمى modem (modulateur- demodulateur) وفي العربية مضمّن -
كاشف أو مضشف .



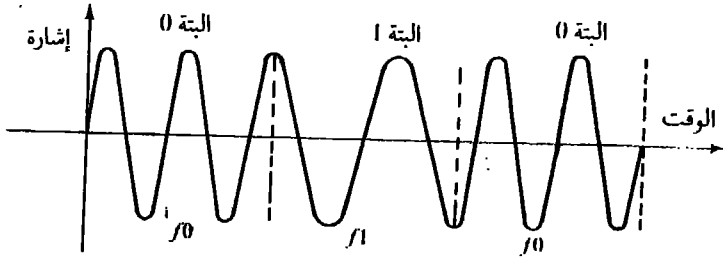
شكل 4 - صيغة التضمين السعوي



شكل 5 - صيغة الإرسال بالنطاق الجانبي الوحيد

2.3.2 - التضمين بالتردد

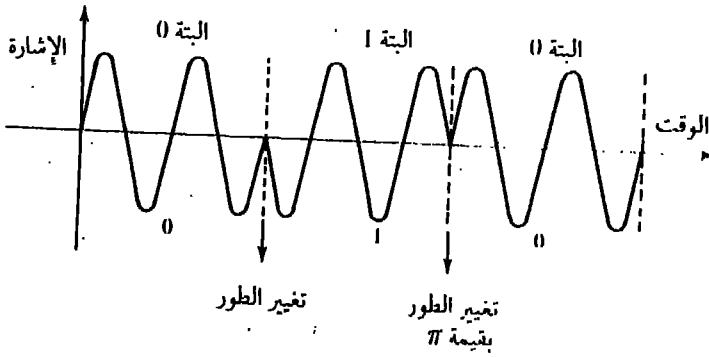
بنفس الطريقة التي نُضمّن فيها سعة الموجة ، من الممكن أن نُضمّن بها التردد .
الأجهزة المستعملة لا تعمل في نفس الصيغة (شكل 6) .



شكل 6 - صيغة التضمين بالتردد

2.3.3 - التضمين الطوري

وفي النهاية ، من الممكن تضمين المُركّب الثالث للموجة ، وطورها . الشكل 7
يبرهن الصيغة



شكل 7 - صيغة تضمين الطور

2.4 - الأخطاء في الإرسال

لا يوجد أي نظام إرسال بدون أخطاء : وبدون الكلام عن الأعطال البدئية مثل قطع الخط ، فعلى الخطوط يوجد إشارات طفيلية تؤثر على الإرسال وتغيّر الإرسال .
ويجب إختزال أثرها إلى الحد الأدنى .

2.4.1 - المراقبة بالتكافؤ

الشكلان المشتركان في إكتشاف الأخطاء بالتدقيق بالتكافؤ هما التدقيق العمودي

(بالسمة) والتدقيق الأفقي (بالقدرة) .

التدقيق بالتكافؤ بواسطة السمة يتم بإضافة بته إضافية إلى السمة . وإذا كان تعداد البتات '1' عند الوصول مفرداً ، يعني أن السمة قد جرى إستقبالها صحيحة . بعض الأجهزة يعمل بعكس هذه القاعدة .

السيئة الكبرى لهذه التقنية هي في حالة الأخطاء الشائعة على الخطوط (خط سيء ، تبديل سيء في منطقة مسار تلفوني مُكثَّف) ، كما ولا يمكن إكتشاف الأخطاء المزدوجة .

لذا نضيف أيضاً سمة كاملة للتدقيق (BCC ، أو Block Check Character) في نهاية قدرة المعلومات . التدقيق سيتم خطأ بعد خط ، على جميع البتات في نفس المستوى .

2.4.2 - أكواد بنسبة ثابتة

في هذا النظام ، تُركَّب مجموعة السمات بشكل تكون فيه نسبة عدد البتات «1» على عدد البتات «0» هي نفسها في كل سمة: كل إختلال في هذه النسبة يمكن أن يتم كشفه .

مثلاً ، مجموعة السمات ذات النسبة 3/ 4 من البتات «1» يمكن أن نحصل عليها من خلال توكيد 7 أرقام ثنائية . عدد السمات المختلفة نحصل عليه بواسطة عدد المجموعات من n موضوع p إلى p .

$$\binom{n}{p} = \frac{n!}{p!(n-p)!}$$

الذي يعطيني في هذه الحالة 35 ، إذا كان n هو العدد الكامل للبتات في السمة (هنا 7) و p هو العدد الكامل للبتات '1' (هنا 3 ، لأربعة بتات '0') .

2.4.3 - الأكواد الدورية

يتعلَّق ذلك بأكواد اكتشاف الأخطاء الأكثر فعالية حالياً عند الاستعمال . فلنفترض قدرة من المعطيات كعدد ثنائي صافي ونقسمه على عدد مُحدَّد سابقاً . باقي القسمة يؤلف رقماً للتدقيق ، ويرسل مباشرة بعد قدرة المعطيات . عند الاستقبال ، نقسم قدرة المعطيات المتألفة من القدرة الأصلية ومن رقم التدقيق على نفس العدد . وإذا لم يكن هناك خطأ ، فالباقي هو صفر .

3 - تقنيات إرسال المعطيات

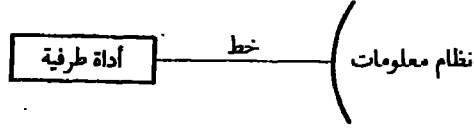
3.1 - الوصلات

3.1.1 - الوصلة نقطة إلى نقطة

يتعلَّق ذلك بالوصلة الأسهل بين نظامين للمعلومات ، وبالتحديد بين الحاسب

والأداة الطرفية .

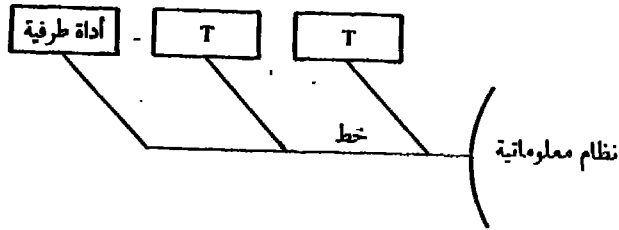
تُبرَّر هذه الوصلة إذا كان المسار مهماً : الخط غير المتحرك يساوي ثمناً باهظاً .



شكل 8 - وصلة نقطة بعد نقطة

3.1.2 - وصلة متعددة المراكز

للاقتصاد في الخطوط ، يمكن تجميع عدة أدوات طرفية على نفس الخط (شكل 9) . نحصل على وصلة متعددة المراكز (النقاط) ، السيئة الوحيدة لهذه الوصلة ، هي في أن إنقطاع الخط الرئيسي يعزل عدة أدوات طرفية في نفس الوقت .

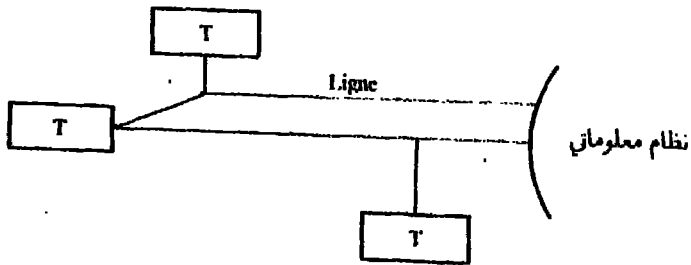


شكل 9 - وصلة متعددة المراكز

3.1.3 - وصلة حلقة

يتعلق ذلك بحل وسط بين النظامين السابقين . تتصل كل محطة بالمحطة المركزية

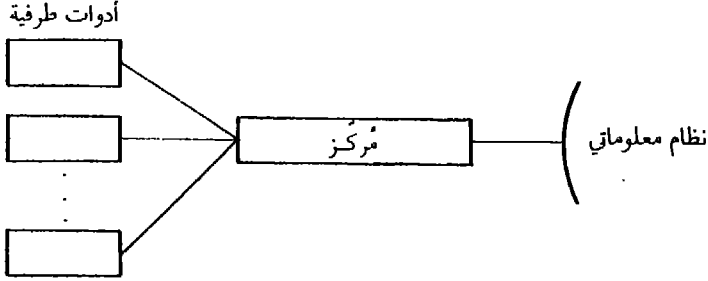
مرتين .



شكل 10 - وصلة حلقة

3.1.4 - مركز المسار

دائماً وبهدف تحسين تشغيل الخطوط ، التي ما برح ثمنها يزداد ، نقوم بتركيز المسار في عدة خطوط على خط واحد ، وبشكل عام بالتنوعية الأفضل . نستعمل لهذا الغرض أدوات تدعى معابر أو مُركّزات (شكل 11) .



شكل 11 - تركيز المسار

المعبر هو أداة لخلط الخطوط عند الانطلاق ولفصلها عند الوصول . المركز يقوم بنفس الدور ولكن بطريقة سهلة : يتعلّق ذلك بحاسب ، مُتكيّف مع بعض المهام الأخرى .

3.2 - التبديل

أساساً ، هناك نوعان جاهزان من التبديل : التبديل المكاني ، الكلاسيكي ، والتبديل المؤقت . الثاني ، وهو الأكثر استعمالاً ، هو بطبيعة معلوماتية .

3.2.1 - تبديل الدارات

التبديل المكاني هو تبديل الدارات ، والمصنوع منذ مدة طويلة للتلكس والتلفون . المراكز هي ميكانيكية وتستعمل مختلف الأنظمة . أحد الأنظمة الأفضل هو نظام Grossbar . سيئة هذا النظام هي في أنه يحتاج الى طلب دعوة ، قبل جميع المشاكل المحتملة والناجمة عن إشتغال الدارة . إضافة لذلك ، قد يحصل أن يحاول B طلب A في نفس اللحظة التي يحاول فيها هذا الأخير طلب B . وعلى العكس ، هناك فائدة للتبديل المكاني تكمن في الاتصال الفوري عند تنفيذ الطلب بشكل صحيح .

3.2.2 - تبديل الرسائل

تبديل الرسائل هي المرحلة الأولى من تقنية التبديل المؤقت . لا يوجد طلب ، على عكس النظام المكاني . الرسالة (سلسلة من السمات) تدخل الى نظام التبديل ، تجهّزة بعنوان وبيعض عناصر المراقبة والتحكم . فلا تهتم بمعرفة ما إذا كانت المحطة المُستقبلة

هي حرة أو مشغولة . تُخزن الرسالة في داخل النظام بشكل تكون فيه جاهزة للتسليم داخلياً .

للأنظمة بتبديل الرسائل بعض الحسنيات على أنظمة التبديل المكانية :

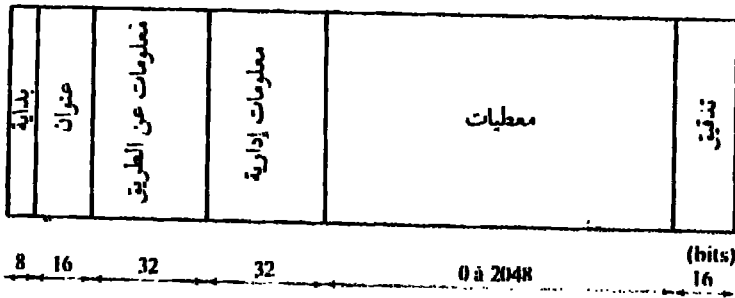
- لا نخسر وقتاً عند إدخال الرسائل إلى النظام إذا كانت المحطة المستقبلة مشغولة .
- الأدوات الطرفية ، غير القادرة على الإتصال فيما بينها بواسطة شبكة تبديلية ، لأسباب ناتجة عن عدم التوافق في السرعة أو في الكود ، يمكن أن تقوم بالإتصال فيما بينها بواسطة نظام تبديل للرسائل : التحويلات تتم في مركز التبديل .
- الرسائل يمكن أن تُسلم حسب أولويتها .
- لا يمكن إعادة إرسال الرسائل في حالة الخطأ .
- من الممكن الحصول على أفضلية عمل للدارات ، الخ .

تستعمل تقنية تبديل الرسائل حالياً ، وخاصة في مركز خدمات رسائل التلغراف الدولية . وفي بعض الحالات تستعمل في داخل الشركات على شبكاتها .

3.2.3 - تبديل الرزم

تقطع المعلومات إلى رزم (Paquet) ، أو كميات منفصلة بنسق محكوم ، وبحجم قصوي .

تحتوي الرزمة (شكل 12) على رأس ، مع معلومات التحكم والتسيير، وقسم للمعطيات بطول متحول ونهاية ، للتدقيقات .



شكل 12 - مثل عن الرزمة

هكذا إذا يمكن تقطيع رسالة إلى عدد من الرزم . ومع إن هذه الرزم تتمتع بنفس العنوان ، فيمكن معالجتها بشكل منفصل بواسطة النظام .

فوائد تبديل الرزم هي التالية :

- تبسيط أجهزة التدقيق والإتصال والمعالجة . من الممكن مثلاً إستبدال عدد كبير من

- التوصيلات بسعة ضعيفة بواسطة إتصال بسعة كبيرة مربوطة بمركز معلوماتي . قد يكون هناك معايرة للنسق ، أو تبسيط لبرامج المعالجة .
- حاية ضد الأخطاء . التدقيق من نوع مُتعدّد المخارج الدوري ، ويُمكن أن يُعاود في كل حلقة من المعالجة .
- تسيير أفضل . في كل حلقة معالجة ، يُمكن أن يكون النظام قادراً على حسابة الطريقة الأفضل للمتابعة لرزمة معينة .
- تحسين الخطوط الفيزيائية . هذه النقطة هي نتيجة للسابقة .
- تداخل وتماور بين الأدوات الطرفية التي تعمل بسرعات مختلفة .

4 - عتاد المعلوماتية البعيدة

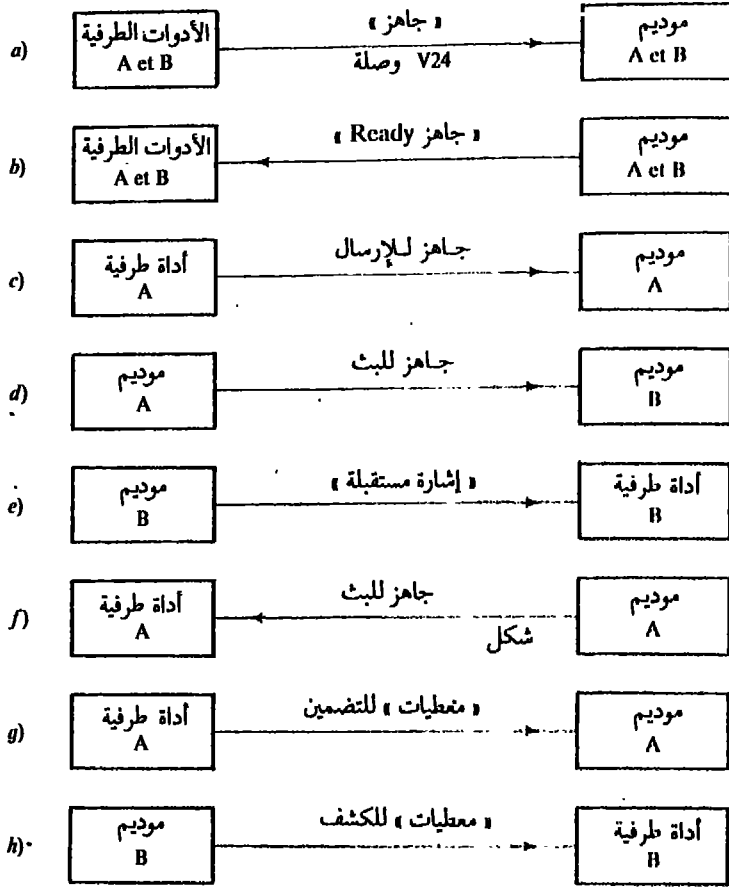
- إحدى المسائل الأساسية ، في المعلوماتية البعيدة ، هي تلك الخاصة بمعايرة ونموذجة التوصيلات المختلفة المُركبة للنظام .
- بشكل خاص ، الملقى بين مُضمّن - كاشف والأداة الطرفية هو موضوع توصيات من جهة اللجنة CCITT ، وهذه التوصيات هي مقبولة بشكل واسع من جهة مراكز الخدمات في الاتصالات البعيدة إضافة إلى المُصمّمين . وهي تُعرّف الأنواع ، المهام ، عدد دارات التوصيل وسميزات الإشارات المتبادلة .

4.1.1 - عملية التبادل بين الموديم والأداة الطرفية

الأداة الطرفية «Terminal» هي عبارة عن حاسب لإدارة الإرسال : الاجراءات هي نفسها .

وبشكل تخطيطي تجري الأشياء على الشكل التالي :

- أ- في كل طرف من الوصلة ، ترسل الأدوات الطرفية إلى الموديم إشارة « prêt » . وتنتظر منها إشارة شبيهة «prêt» في العودة .
- ب - الموديم يُرسل بدوره إشارة « جاهز Ready » . هذه تتناسب أكثر مع سؤال الأداة الطرفية : يتعلّق ذلك بإرسال ، أو بيث الخ ؟
- ج- في هذه الرحلة من العمليات ، لم يُحدّد بعد إتجاه الإرسال الموديم A (مثلاً ، يجب أن يُوضع في البيث والموديم B في حالة الإستقبال . المبادرة تعود إلى الأداة الطرفية A ، التي ستقوم بإرسال إشارة « جاهز للإرسال Ready for transmission » إلى الموديم الخاص بها ، ماذا سيُفسّر الموديم (المضمّن) بدوره :
- د - الموديم (مضمّن) A يرسل إلى الموديم B إشارة « جاهز للبيث Ready for emission » ، بشكل يُوضع فيه الموديم B في حالة الإستقبال ، ويُنبّه أداته الطرفية :



شكل 1.3 - مخطط مُبسَّط للتبادل بين الموديم والأداة الطرفية

هـ - الموديم B يُنبه فعلياً أدااته الطرفية كي تصبح في موضع جاهز لاستقبال الإشارة .
 و - الموديم A ، وبعد أن يكون قد إنتظر بعض الوقت (محدد سابقاً) كي يصبح الطرف B في موضع جاهز للاستقبال ، يقوم بتنبية الأداة الطرفية A بأنه قد أصبح جاهزاً للبت .
 ز - الأداة الطرفية A ترسل المعطيات إلى الموديم ، الذي يقوم بتضمينها وإرسالها على الخط .

ح - الموديم B يستقبل الإشارات الآتية من A ، ويكشفها وينقلها إلى الأداة الطرفية B .
 العملية تتتابع معكوسة للجواب ، وذلك بعكس دور A و B . نموذجة ومعايرة الملقى الفيزيائي بين الموديم والأداة الطرفية هو شرط أساسي لتوافق مختلف أنواع الأجهزة .

4.1.2 - الملحق V 24

التوصية CCITT V 24 تقوم على لائحة من دارات التبادل ، لكل دائرة رقم يتألف من ثلاثة أرقام . السلسلة الأولى (السلسلة 100) هي مناسبة للدارات العامة . المجموعة الثانية (السلسلة 200) وهي مناسبة لدوال الطلب الأوتوماتيكية . ليست للأرقام أية علاقة مع الأجهزة الفيزيائية للتفريع على الموصلات ، تلك الأخيرة هي موضوع توصيات ISO (ISO / TC97 / SC6 n° 315) .

الجدول التالي يُوجز الدارات الرئيسية للتوصية V 24 .

لائحة مختزلة بالدارات CCITT V 24

رقم الدارة	إسم الدارة
101	أرض
102	عودة الإشارة
103	معطيات مرسلة
104	معطيات مستقبلة
105	طلب إرسال
106	جاهز للبت
107	جهاز جاهز
108- 1	موصل جهاز على الخط
108- 2	أداة طرفية جاهزة
109	القنال «معطيات» إستقبال الإشارة
110	مكشاف لنوعية الإشارة
111	منقاة لسرعة الارسال
112	منقاة لسرعة الارسال
113	تزامن
114	تزامن
115	تزامن
116	إنتظار
117	دليل إنتظار
118	معطيات مرسلة
119	إستقبال المعطيات المرسلة
120	إرسال معكوس إشارة من الخط

121	قنال عودة جاهز
122	إستقبال إشارة على قنال عودة
123	مكشاف نوعية إشارة العودة
124	منقاة لمجموعة الترددات
125	دليل الطلب
126	منقاة لترددة الإرسال
127	منقاة لترددة الاستقبال
128	تزامن
129	معطيات إستقبال
130	إرسال عودة
131	استقبال لسمة تزامن
132	عودة في صيغة لا معطيات
133	جاهز للاستقبال
134	معطيات مستقبلة

4.2 - الموديم (مُضمَّن - كاشف - مضشف)

الموديم ، وكما رأيناه ، هو عبارة عن جهاز قادر على تضمين إشارة مربعة خارجة من أداة إرسال بالتوالي ، بشكل تصيح معه هذه الإشارة قابلة للنقل على خطوط بمسافة بعيدة .

وهو يقوم أيضاً بالعملية العاكسة .

ويوجد عملياً عدد كبير من أنواع الموديم على قدر ما يكون هناك أنواع من التضمين : بالسعة ، بالتردد أو في السطور .

بنفس الطريقة ، قد يكون هناك موديم بسرعة عالية أو منخفضة تناسب مع جميع إمكانيات وسائط الاتصال ، من 300 بود حتى 48 كيلو بود وأكثر .

الموديم بسعة منخفضة تتوافق بشكل عام مع التوصية V21 للجنة CCITT وتسمح بالعمليات المترامنة بسبب استعمال نطاقين للترددات :

نطاق 1 :

1180 هرتز Hz ('0' ثنائي)

980 هرتز Hz ('1' ثنائي) قنال منخفض

نطاق 2 :

1850 Hz ('0' ثنائي)

1650 Hz ('1' ثنائي) قنال أعلى

توصيل الموديم على الخط يمكن أن يكون مباشراً، أو غير مباشر . في الحالة الأخيرة ، نستعمل وصلات صوتية ، تسمح بإرسال ترددات على الخط التلفوني دون أن يكون هناك حاجة للمس أي شيء من الأجهزة المركبة . يكفي أن نضع التلفون على ناقل خاص مركب على الموديم كي تصبح الوصلة جيدة . الأهمية الكبرى لهذا الجهاز هو في أنه يسمح بالتوصيل على شبكة في أي مكان . وهذا هو الذي سمح بتطوير الأداة الطرفية المنقولة .

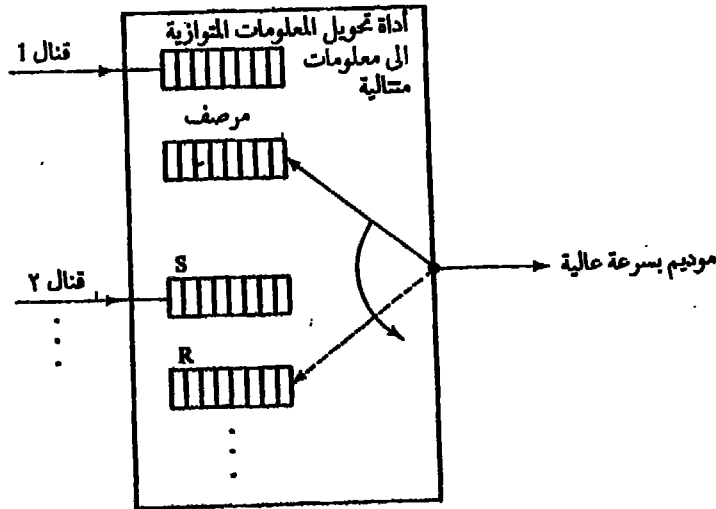
4.3 - المعابر (Multiplexor)

الهدف الرئيسي للمعبر هو في إختزال ثمن الخطوط ، وذلك بتحسين حملها . نستعمل خطاً تلفونيا من 2400 أو 4800 بود ، أي ثميناً ، كي نقوم بإجراء عدة وصلات بسرعة منخفضة (مثلاً 200 بود) ، أكثر من تحريك عدة خطوط من 200 بود (إفرادياً أثنان) ، باستعمال ثانوي : المجموعة من هذه الأخيرة هي أعلى من خط تلفوني واحد . هناك نوعان من العبور : في الزمن وفي التردد .

4.3.1 - العبور الزمني

الصيغة هي التالية : نأخذ المعطيات من عدد من المصادر ونُخصِّص لكل مصدر دورة زمنية معينة . كل دورة من هذه الدورات الزمنية تجمع مع الأخرى لتُشكِّل سلسلة من المعطيات التي سيتم إرسالها بسرعة عالية .

قد يحدث عبور للبتة أو السمة . في الحالة الأخيرة مثلاً ، تُستقبل المعطيات على التوالي في أداة تحويل المعلومات المتوازية إلى معلومات متتالية ، والآتية من جهاز بسرعة منخفضة (شكل 14) .



شكل 14 - صيغة العبور الزمني

4.3.2 - العبور بالتردد

في صيغة العبور بالتردد ، أو بقسمة الترددات ، نُقسِّم النطاق العابر للجهاز على الخط إلى عدد من النطاقات المستقلة ، مثلاً ، النطاق العابر التلفزيوني (300 هرتز إلى 3400 هرتز) يُقسَّم إلى 12 قناة من 240 هرتز كل منها . لهذا السبب بإمكان 4 خيوط أن تقوم بإجراء 12 وصلة من نوع full-duplex بسرعة منخفضة .

4.4 - المركزات Concentrateur

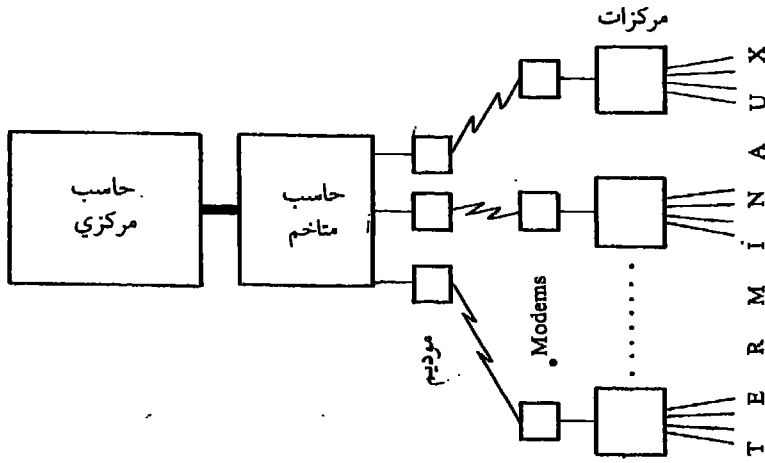
المركزات هي عبارة عن حاسبات صغيرة مُخصَّصة لإدارة الخطوط . بينما تُقدِّم المعابر الحالية صلابة في الاستعمال ، فالمركزات ، وهي مبرمجة ، تبدو وكأنها أكثر ليونة وبساطة . صيغة التشغيل تبقى نفسها : نقوم بالعبور المؤقت . ونُسجِّل مؤقتاً سمات أو رسائل في مرادف بسرعة منخفضة . تنقل هذه السمات أو الرسائل على التوازي ، إلى مرادف أخرى أو إلى حيزات من الذاكرة من حيث هي مستخرجة وبسرعة كبيرة كي ترسل على مخرج واحد .

فوائد المركزات هي التالية :

- تتكَيَّف بسهولة مع سرعات وإجراءات جميع أنواع الأدوات الطرفية ، لأنها ترمج لهذا الغرض .
- تسمح ببسط مؤشرات المسار :
- يمكنها إكتشاف وتصحيح الأخطاء في الإرسال أوتوماتيكياً .
- يمكنها إجراء معالجات ، معقدة ، على المعطيات المطلوب إرسالها : ترجمة (مثلاً في ASCII أو EBCDIC تغيير النسق ، توليد الإطارات ، إختبار الصلاحية الخ .
- يمكنها أن تدير إشتغال الأدوات الطرفية ، والمحافظة على الأشكال في حالة العطل في الحاسب المركزي .
- يمكنها أن تجمع إحصائيات من جميع الأنواع في مسار المعطيات ، وتجميع المعطيات «off-line» لإعادة الإرسال الداخلي ، الخ .

4.5 - الحاسبات المتاخمة

الحاسبات المتاخمة (Front-end processors) هي عبارة عن حاسبات موضوعة قبل حاسبات المعالجة الكبيرة ، كملقى بين هذه الأخيرة وبين شبكة معلوماتية بعيدة . وتلعب دور المركزات ، وتؤمن بعض الأعمال الإضافية (شكل 15) .
توضع الحاسبات المتاخمة لمساعدة الحاسبات في معالجة الأعمال الخاصة بالمعلوماتية البعيدة .



شكل 15 - حاسب متاخم (شبكة معلوماتية)

وتدير الحاسبات المتاخمة الخطوط والأدوات الطرفية ، وذلك بإدارة خطوط التلغراف والتلفون مع أو بدون موديم ، والاشراف على الإجراءات : إدخال أو إلغاء سمات ، إكتشاف ومعالجة الأخطاء ، تعليق عمليات المراجعة . كما وتؤمن ، محتملاً ، التكيّف الأوتوماتيكي مع سرعة الأدوات الطرفية اللازامية ، وذلك باعتماد السرعة الكبيرة وبالمقارنة مع سمة نموذجية كميّار . كما وتؤمن أيضاً مهام العنونة .

- تدير الاتصال مع الحاسب المركزي . الوصلات يمكن أن تكون بعدة أنواع : قنال إلى قنال ، بلوغ للذاكرة المركزية ، الخ .

- يمكن أن نقوم باستغلال كامل للشبكة : حوار خدمة مع الأدوات الطرفية ، تخزين الرسائل ، تحميل بعيد للمركّزات ، إدارة عمليات التوقف ، الخ . كما ويمكن في بعض الحالات استبدال الحاسب المركزي في حالة حدوث عطل أو توقف بغرض صيانة هذا الأخير .

- وبإمكانها أخيراً معالجة الرسائل ، ولكن من الأفضل ترك هذه المهمة للمركّزات . وبالتحديد في كل ما يتعلق بإطار هذه الرسائل وتركيزها (في الاتجاه مركّزات - أدوات طرفية) أو في رص السمات بالتوكيد (في الحالة المعاكسة) . هكذا فمن المفيد إختزال كثافة المسار على الخط من مسافة بعيدة ، على كل حال لن نهتم بهذه المشكلة في مستوى الوصلة المتاخمة للحاسب المركزي .

وفي النهاية بإمكانها تشكيل خطوط انتظار على الأسطوانات .

5- الأدوات الطرفية (TERMINAL)

نفهم بالأداة الطرفية ، جهازاً قليلاً أو كثير التعقيد للدخال . الاخراج بسرعة منخفضة أو بسرعة وسطية ، ومُعتمد كعضو أساسي في الحاسبات : ذاكرة ودارات معالجة عامة .

وما يزال سوق الأدوات الطرفية يتطور بدون إنقطاع ، وبتصرفنا الآن أدوات طرفية تدعى « ذكية » ، هي عبارة عن حاسبات صغيرة ، قادرة على العمل محلياً ومركزياً كحاسب .

ولقد توسّع سلّم الأدوات الطرفية كثيراً ، ولكن من الممكن تجميعها في بعض الأنواع الكلاسيكية :

5.1 - الأدوات الطرفية بالطابعة

هذه الأدوات الطرفية ، وكأغلب الأدوات الطرفية الخفيفة ، هي مزودة بلوحة ملامس . إضافة لذلك فهذه الأدوات الطرفية هي مزودة بطابعة ، قضيبية (كمكينة الكتابة العادية ، بكرة (أدوات طرفية IBM بشكل خاص) ، بالأبر . . . الخ .
سرعة هذه الأدوات الطرفية هي محدودة بالمميزات الميكانيكية للطابعات : ونجد السلّم التالي منها :

- 10 سمات في الثانية (أغلب هذه الأدوات) .

- 15 سمة في الثانية (بعض أدوات IBM الطرفية) .

- 30 سمة في الثانية وحتى 45 سمة في الثانية (طابعات هذه الأدوات الطرفية هي قادرة على الإرسال ، والاستقبال بسبب ملامسها .

بعض هذه الأدوات هو مُجهّز بأدوات إرسال أوتوماتيكي ، مغناطيسي أو ناقل ورقي (شريط مثقوب) . وبإمكانها أن تقوم بالإرسال بواسطة وسائط أخرى غير لوحة الملامس . تمتاز بعض الأدوات الطرفية بواسطة ذاكرة مكدمس (Buffer) ، تسمح بتسريع التشغيل . وبشكل خاص ، تستعمل مدة عودة المجر لتخزين السمات الآتية من الموديم . هكذا ، فسرعة الأداة الطرفية يُمكن أن تكون أعلى بشكل قليل من تلك المناسبة لسرعة الخط .

5.2 - الأدوات الطرفية بطباعة حرارية أو غير ذلك

هذه الأدوات الطرفية لا تختلف عن السابقة إلا بنوع الطباعة المستعملة . يتعلّق ذلك إما بتكويد كيميائي لغلّاف الورق وإما بإسقاط حبر دقيق عليه .

في هذه الأداة الطرفية نلاحظ إن الأواليات الميكانيكية هي قليلة ، ومن الممكن أن تصل إلى سرعات عالية ، إلى 120 سمة في الثانية وأكثر فائدة .. هذه الطابعات هي في عدم

إصدار أصوات عنها ، ولكن السيئة الكبرى فيها هي في إستعمال ورق خاص (بالأنظمة الحرارية) . إضافة لذلك فإن إمكانية رؤية وقراءة الأحرف هي أقل جودة منها في الأدوات السابقة .

5.3 - الأدوات الطرفية بالشاشة

هي الأدوات الطرفية ، حيث عضو الإخراج هو عبارة عن أنبوب كاتودي معنون بالنقاط (أدوات طرفية للرسم) ، أو إيجلدي . ولكن لوحة الملامس هي نفسها .

في الحالة الأولى ، تؤدي المعلومات المُستقبلة إلى التركيز والتحرك من نقطة إلى أخرى : من الممكن أيضاً الرسم ، أو عند الحاجة الكتابة ، ورسم أي شكل نرغب به . الخ .

في الحالة الثانية ، تولد السمات المُستقبلة على الشاشة ، بدلاً من أن تُضرب على الورق . ولا يوجد أي فرق مُحدّد بالنسبة للأدوات الطرفية بالطابعات .

وفي أغلب الأحيان ، يمكن لبعض الأدوات الطرفية ، أن تزوّد ، وبسبب ذاكرة الدارية المستعملة ، إلى سهولة في التنقيح : محو السمات أو الخطوط ، جدولة ، إدخال خطوط إضافية أو سمات ، محو كامل لصفحة واحدة . . .

الأدوات الطرفية بشاشة هي صامتة بمجملها ، وهي ذات فائدة كبيرة في الاستعمال والاستيفاء اليومي والعمل في الوقت الفعلي على مجمع للمعطيات . إضافة لذلك ، فسرعة العرض تجعلها كثيرة الفعالية . لهذا السبب نراها واسعة الانتشار وخاصة في التطبيقات العملية الإدارية والمؤتمنة في الوقت الفعلي ، وهي مفضّلة على الأدوات الطرفية بالطابعات .

5.4 - أدوات طرفية أخرى

لقد ظهرت مجموعة غير محدّدة من الأدوات الطرفية ومن جميع الأنواع خاصة بالمعلوماتية البعيدة : كل شيء ممكن في هذا الحقل .

فلنذكر بعضها : الأدوات الطرفية للتدقيق بالعلامات ، صناديق التسجيل - الطرفية في المخازن ، الأدوات الطرفية اللاقطة للمعلومات الفيزيائية (حرارة ، ضغط ، سرعة ، الخ) . الخ . .

6 - إجراءات إدارة الخطوط

إجراء إدارة الخط هو بشكل أساسي حوارزم للحوار بين نظامين للمعلومات من

خلال الخط . لا يوجد معلوماتية بعيدة إذا لم يكن بمقدرة النظامين « التفاهم » أي استعمال بروتوكول لتبادل الرسائل (*) .

وهذا يؤدي إلى وجود ، في كل نظام ، إلى مناهج خاصة ، تخضع لنفس القواعد تحديداً أي لنفس البروتوكولات .

نصح كثيراً بأن تكون هذه البروتوكولات نموذجية وموضع معايرة ، لأسباب تجارية بديهية : يجب على الأداة الطرفية أن تقدر على الاتصال بأي شبكة . وبشكل أكثر عمومية ، يجب على كل حاسب أن يقدر على تبادل المعطيات مع أي حاسب آخر من الشبكة . هناك محاولات للمعايرة والنموذجية : مثلاً تلك التي تتعلق بالاجراء H.D.L.C (**).

6.1 « نصف إزدواجي » و « إزدواجية كاملة » (Half duplex, full-duplex)

بالنسبة لخط فيزيائي معين ، فمن الممكن إجراء عملية الإرسال في الإتجاهين ، أي الإرسال والاستقبال في نفس الوقت ، أو استعمال إجراءات تدعى full-duplex أو أيضاً ، على العكس ، عملية الإرسال تتم في إتجاه واحد في لحظة معينة ، وبعد ذلك في الإتجاه التالي ، ومن ثم نتبع إجراءات تدعى half-duplex أي نصف إزدواجية (bilatéral à l'alternat) .

على نفس الخط الفيزيائي ، الإرسال المتزامن في الإتجاهين يُمكن أن نحصل عليه باستعمال نطاقين منفصلين من الترددات . يُستعمل النطاق الأول في الاتجاه الأول ، والثاني في الاتجاه الآخر . ليس من الضروري أن يكون عرض النطاق هو نفسه في الحالتين : النطاق الأعرض سيتم استعماله لإرسال المعطيات ، والأصغر لتبادل إشارات التحكم مثلاً .

6.2 - التزامن

إرسال المعطيات يُمكن أن يكون تزامنياً أو لا تزامنياً . يُمكن أن يحصل التزامن في

ثلاث مستويات .

- في مستوى البتة .

- في مستوى السمة .

- في مستوى الرسالة .

6.2.1 - الإرسال المتزامن

الإرسال المتزامن ، ويدعى أيضاً إنطلاق - وقف (Start-Stop) ، ويؤمن التزامن في مستوى السمات . تلك الأخيرة يُمكن أن ترسل الواحدة بعد الأخرى على الخط وفي

(*) وهذا يتبع عن المعلوماتية بشكل عام .

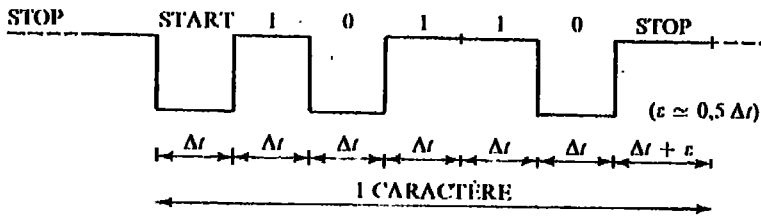
(**) High level Data Link Control : H.D.L.C

لحظات مختلفة : المدة التي تمر بين إرسال سمتين مختلفتين بدون أية أهمية .
 نستعمل هذه الطريقة كثيراً في الطابعات البعيدة ، وفي الأدوات الطرفية البطيئة
 المجهّزة بلوحة ملامس .

يدخل العنصر «Start» (شكل 16) في بداية كل سمة .
 ويتألف من '0' ثنائي ، أو « فراغ » . العنصر «Stop» يدخل أيضاً في نهاية السمة .
 ويقوم على '1' ثنائي ، أو « علامة » . يحتفظ بالعنصر «Stop» بين كل سمة : وليس له
 أية مدة محددة .

عندما يكتشف النظام المعلوماتي (مثلاً الأداة الطرفية) أي تغيير في الأقطاب ، تبدأ
 ساعة مركزية العمل ، فتراقب لحظات معايرة (échantillonnage) الحظ .

وعندما يتم إستقبال العنصر «Stop» ، تقف الساعة ، وتنتظر إشارة «Start» جديدة .



شكل 16 - إرسال «Start-Stop» (كود بخمس لحظات)

الإرسال اللاتزامني يستعمل إما كود بودوا (Baudot) بخمس لحظات ، وإما ،
 بشكل عام الألفباء ASCII . هذه الأخيرة (ASCII) تتألف من 8 لحظات ، إضافة إلى
 العنصر «Start» ، والعنصر «Stop» الذي يتألف بدوره من عنصرين نموذجيين من
 التشكيلة '1' الثنائية المتتالية .

6.2.2 - الإرسال اللاتزامني

نعتبر التقنيه «Start-Stop» صالحة بالنسبة للأدوات الطرفية البطيئة ، ولكنها تصبح
 غير فعالة إذا أردنا أن نقوم بالإرسال في سرعات مرتفعة
 في الإرسال التزامني ، تتبع بتات إحدى السمات مباشرة بتات الأخرى . لا يوجد
 لا 'start' ، ولا 'stop' بين السمتين .

على العكس ، يقسّم دفع السمات إلى فدرات ، جميع البتات من الفدرة ترسل في

فسحات بأوقات متساوية . ويجب أن يكون النظامين ، المرسل والمستقبل متزامنين بالكامل .

خلال طول مدة إرسال الفلدة . يجري التحكم بهذا التزامن بواسطة السمات الأولى من الفلدة : ويشكل عام بالسمات «SYN» ASC (التشكيلة الثنائية '00010110') .

6.3 - المعالجة H.D.L.C

سنأخذ الاجراء H.D.L.C (High level Data link Control) أو إجراء التحكم بالوصلة الرقمية بالمستوى العالي ، كمثل على إجراء التبادل (*) . عناصر المعاييرة هي بشكل أساسي تركيبة السلم . (ISO DIS 4335). معاييرة الاجراء أصبحت ضرورية نظراً للانتشار السريع للمعلوماتية البيعة وظهور الشبكات المعلوماتية لإرسال المعطيات والخاصة بالمواطنين .

6.3.1 - تركيبة الشبكة

في الاجراء H.D.L.C تتم جميع عمليات الإرسال بداخل شبكات بالشكل الموجود على الشكل 17 .

FANION 01111110	عنوان (8 bits)	COMMANDE (8 bits)	معلومات ٤٧	F.C.S. (16 bits)	FANION 01111110
--------------------	-------------------	----------------------	---------------	---------------------	--------------------

شكل 17 - السلم H.D.L.C

Fanion : تبدأ كل شبكة وتنتهي بالمتتالية '01111110' . هذه المتتالية يبحث عنها دائماً بواسطة المحطات المتعلقة بالشبكة . وتستعمل هذه المتتالية لتزامن السلم .
Adresse : العنوان الذي يُعرف عن المحطة التي يُوجه إليها الأمر أو المحطة التي ترسل الجواب .

Commande : يحتوي حيز الأمر على معلومات تدل على الأمر أو على الجواب . ويحتوي أيضاً على رقم السلم (trame) المستعمل لمراقبة الإرسال .

Fram Control sequence F.C.S. ، أو متتالية التدقيق بالسلم : سلسلة من 16 عنصراً ثنائياً تستخدم للتحقق من صلاحية السلم بواسطة طريقة مُتعددة المخارج .

(*) المعلومات المتتابعة هي خارجة عن نطاق ISO . ولا يجب أن نعتبر نهائية ، الاجراء H.D.L.C لم يكن موضوع معاييرة حتى تاريخ ظهور هذا الكتاب .

الميزة المهمة في تركيبة السُّلم هي الشفافية لجهة المعطيات المرسلَة . لهذا ، من الضروري في كل قسم من السُّلم الموجود بين 2 «fonion» إلغاء التشكيلات الثنائية التي تمثّل آل fanion . الوسيلة المختارة تقوم على إدخال بته '0' عند الإرسال بعد كل متتالية من 5 بتات '1' . وعلى العكس ، عند الاستقبال نلغي كل بته '0' حسب متتالية من 5 بتات '1' .

6.3.2 - الاجراءات من نوع H.D.L.C

المعيار H.D.L.C لا يعرف أبداً نوعاً واحداً من الاجراءات ، ولكن بواسطة مجموعة من الأوامر والأجوبة ، بإمكاننا تعريف عدد من الإجراءات المتكيفة مع تشكيلات مختلفة .

6.3.2.1 - نوع المحطات

يُعرف الأجراء في معنى الأوامر المرسلَة بواسطة محطة أولية وأفعال وأجوبة المحطة أو المحطات التي تدعى ثانوية . لتعميم ذلك سنقوم بإدخال نوع من المحطات مختلط يمكنه إرسال أوامر وأجوبة في نفس الوقت .

6.3.2.2 - طرق العملية

عندها تكون الوصلة فعالة ، نستطيع تمييز طريقتين أساسيتين في العمل . في الصيغة العادية ، لا يمكن للمحطة أن ترسل سلام تحتوي على معلومات إلا بإذن من المحطة الأولية . في الصيغة التزامنية . يمكن للمحطة أن تبدأ بإرسال المعلومات دون السماح الواضح للمحطة الأولية .

6.3.2.3 - شكل حقل الأمر

تعريف نوع الأمر أو الجواب يتم في حقل الأمر حسب الشكل المعطى في الشكل

نوع الرسالة	حيز الأمر							ملاحظة	
	0	1	2	3	4	5	6		7
I تبادل معلومات	0	N(S)			P/F			N(R)	I. N(S), N(R), P/F
S أمر / جواب مراقبة	1	0	S	S	P/F			N(R)	S. N(R), P/F
U أمر / جواب غير مرقم	1	1	M	M	P/F	M	M	M	M. P/F

. 18

شكل 18 - شكل حيز (حقل) الأمر

N (S) رقم المتتالية عند البث (الإرسال) (من 0 إلى 7)
 N (R) رقم المتتالية عند الاستقبال (من 0 إلى 7) .

- S تعريف الأمر أو الجواب التدقيقي .
- M تعريف الأمر أو لجواب الغير مرقم .
- P / F بته «Palling» (دعوة للبت) للأمر .
- بته نهاية (نهاية الإرسال) للجواب .

6.3.2.4 - التقييم المزدوج المستقل

تستعمل الاجراءات من نوع H.D.L.C لمراقبة الإرسال والعودة الإستثنائية عند حدوث خطأ ، طريقة تدعى مزدوجة التقييم ومستقلة . تحافظ كل محطة على متحولة إرسال S ومتحولة إستقبال R ، كل منها مُعدّ ومصفّر . للمحطة الأولية ، هناك عدد من الأزواج R, S يعادل عدد المحطات الثانوية . صيغة عمل النظام هي التالية :

- إرسال سلّم من نوع I .

$$N(S) = S \text{ و } S = S + 1 \text{ (modulo 8)}$$

إحتفظ بالسلّم لاعادة الإرسال المحتملة .

- إرسال سلّم من نوع I أو S .

$$N(R) = R$$

- إستقبال سلّم من نوع I صالح (بدون خطأ F.C.S) .

إذا $N(S) = R$ إجعل $R = R + 1 \text{ (Modul 8)}$ وعالج السلّم وإلا إطلاق بمعالجة العودة للعمل .

- إستقبال سلّم من نوع I أو S صالح .

حرّر السلم المرسل برقم أقل من $N(R)$.

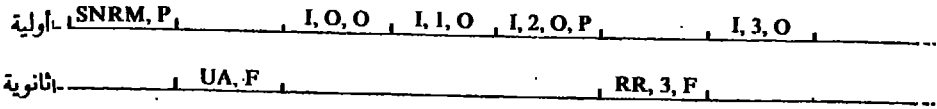
وبإيجاز ، تُرقم كل محطة سلالها بواسطة متحولة S ، بينما المتحولة R تدل على الرقم $N(S)$ للسلّم التالي (ما يُنتظر إستقباله في المحطة التالية) . هذه المتحولة R تزيد في كل إستقبال من السلّم الصحيح وإرسالها بواسطة $N(R)$ للسلّم من نوع I أو S يُبرّر السلام I برقم أقل من $N(R)$ المرسله بواسطة المحطة الأخرى . إجراء المعاودة يقوم أساساً على طلب إعادة إرسال السلم الناقص ذو الرقم R بواسطة سلّم خاص S' ، وذلك إما بشكل معزول وإما متبوعاً بجميع السلام المرسله بعدها .

6.3.2.5 مثال على الحوار

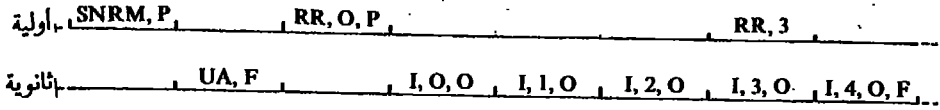
الشكل 19 يعطي مثلاً على الحوار في الإجراء H.L.D.C.

الوصلة هي من نوع «full-duplex» وطريقة العملية هي الطريقة العادية التزامية . سلاحظ استعمال البته P / F بواسطة كل من المحطات . الملاحظات هي تلك الخاصة بالشكل 19 . وبمجموعة الأوامر والأجوبة المستعملة هي التالية :

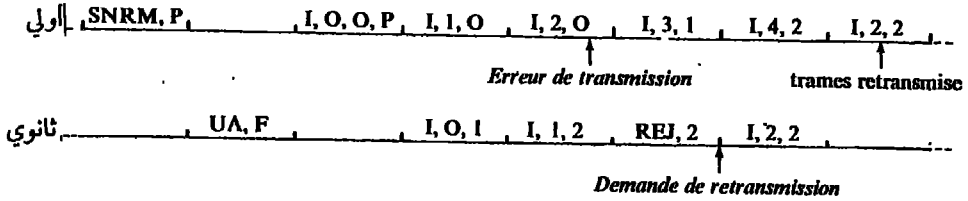
إرسال للمعلومات بواسطة المحطة الأولية فقط



إرسال للمعلومات بواسطة المحطة الثانوية فقط



إرسال للمعلومات بواسطة المحطتين (مع خطأ في الإرسال)



شكل 19 - مثال على الحوار ، الصيغة العادية ، full-duplex (في الأجراء H.D.L.C)

Reccive Ready . يدل على أن المحطة هي جاهزة لاستقبال السلام من نوع I . يسمح بتبرير السلام بسبب N (R)	RR, N(R)	نوع S
Reject . طلب إعادة الإرسال لجميع السلام من نوع I المرسلة بواسطة المحطة الأخرى ويرقم $N(R) <$	REJ, N(R)	
Set Normal Response . ضع الثانوي Mode في موضع الصيغة العادية .	SNRM	نوع U
Unnumbered Acknowledge طلب إستقبال غير مُرقم لأمر بواسطة الثانوي .	UA	

7 - شبكات المعلوماتية البعيدة

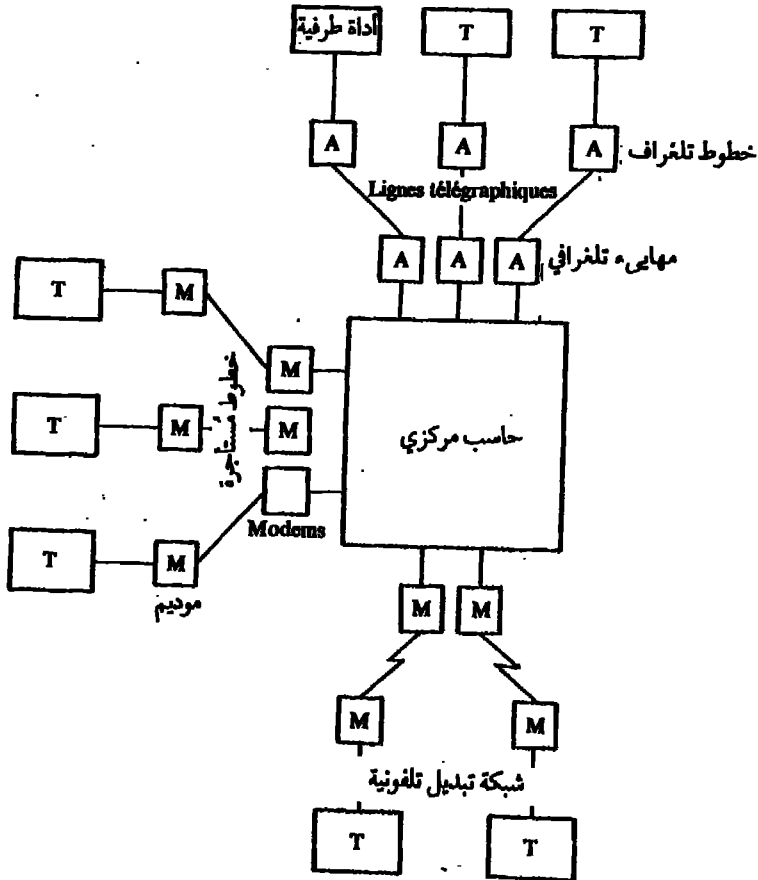
يوجد أنواع عديدة من شبكات الحاسبات ، أو شبكات المعلومات البعيدة . بعض هذه الشبكات هو بسيط ، متجانس ، أو بحاسب وحيد . وعلى العكس ، هناك شبكات غير متجانسة وترتبط عدة أنواع فيما بينها . والآن بدأت التقنيات المناسبة للشبكات تُوضع في

العمل ، ونصراً الآن على تركيبات ، إن في العقل التجاري أو في مستوى الإدارات الكبيرة .

7.1 - الشبكات البسيطة على شكل نجمة

تتألف هذه الحاسبات بشكل أساسي من حاسب ، حيث تربط بها مباشرة بعض الأدوات الطرفية (شكل 20) .

يُمكن للأدوات الطرفية أن ترتبط بالحاسب المركزي بطرق مختلفة : الوصلة الأكثر استعمالاً تتم بواسطة موديم . نستخدم غالباً شبكات التلغون العامة لأجراء وصلة فيزيائية بين الموديم : السرعة الإسمية لهذه الوصلة هي عادة أقل مما هو ضروري (2400 بود لاستعمال مقوي يعادل 300 بود ، أي إلى 30 سم في الثانية تقريباً) ولكن الفائدة تكمن في



شكل 20 - شبكة بسيطة نجمة

عدم تقيد الخط الفيزيائي إلا في الوقت الذي يجري فيه الإتصال بالحاسب . وهذه هي الحالة المثل للتطبيقات في Time-Sharing ، مثلاً .

من الممكن أيضاً أن نجد وصلات ثابتة ، بواسطة خط بسيط (أي بشريطين) مُستأجر . وهذا لا يُبرر إلا إذا كانت مدة التوصيل الفعلية كافية ، أو عندما نكون مجبرين للعودة إلى هذا الحل ، إذا كانت نوعية الشبكة المُبدلة غير كافية . ومن الممكن في النهاية إستعمال وصلات تليفونية من 200 بود ، وفي خطوط مُستأجرة ، بثمان أقل من الخطوط التليفونية .

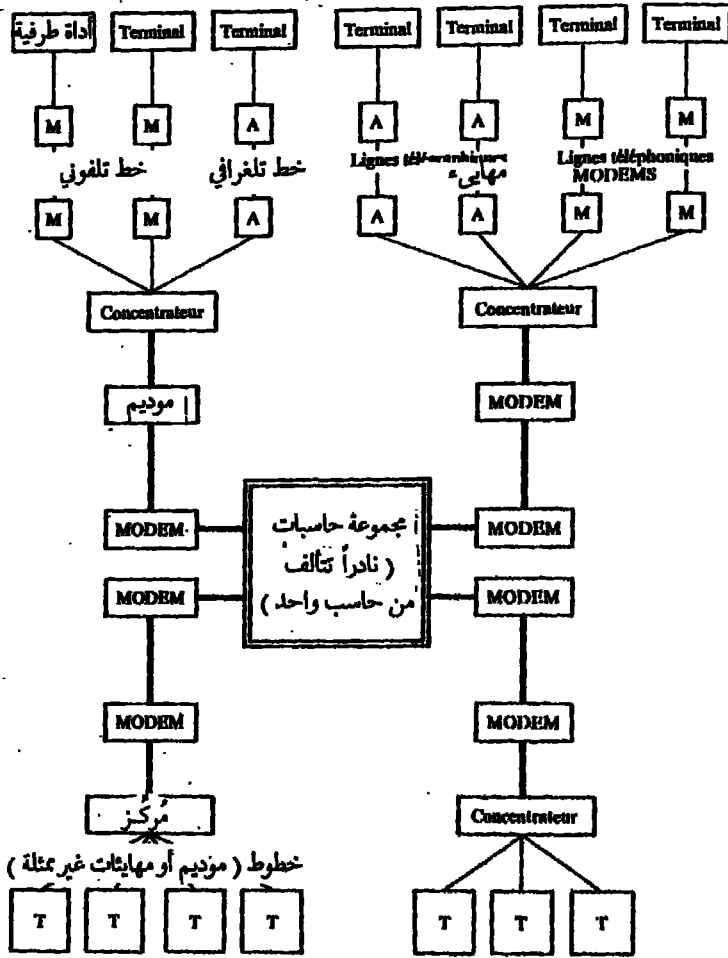
7.2 - شبكة متعددة نجمة

عندما يستدعي التوسيع الجغرافي لشبكة بسيطة « نجمة » أن الخروج عن إطار المنطقة ، فمن الأفضل إستعمال التركيبة التي تدعى نجمة متعددة (شكل 21) . صيغة التشغيل هي نفسها كما في الحالة نجمة بسيطة ، ولكن نجد بعض المُركّزات في ملقى بين الحاسب المركزي والأدوات الطرفية .

يُربط الحاسب المركزي بالمُركّزات بواسطة خطوط ثابتة ، مُستأجرة بسرعة كبيرة (من 1200 إلى 4800 بود ، وقد تصل في بعض الحالات حتى 84 كيلو بود) ، تُربط الأدوات الطرفية جميعها بالمُركّزات بواسطة وسائط شبيهة بالتي رأيناها في الفقرة السابقة بالنسبة للشبكة البسيطة نجمة .

شبكات الشركات ، في فرنسا ، هي غالباً من هذا النوع عندما يكون هناك توسيع وطني . لا شيء يمنع من أن يصبح التوسيع بالمعيار الدولي . من الممكن جيداً أن نجد حاسباً للمعالجة في الولايات المتحدة ومُركّز في أوروبا ، الوصلة بين الحاسب والمركّز تتم بواسطة وصلة عبر المحيطات ، أو بواسطة الأقمار الإصطناعية . هكذا هي مثلاً الشبكة التجارية MARK III . عندما تكون الشبكات بهذا التوسع ، فمن الجاري أن نجد عدة حاسبات متشابهة في مركز النجمة الرئيسي ، لأسباب ناشئة عن الحماية . ويمكن عند ذلك توزيع حمل الحاسب الدائم على الحاسبات الأخرى .

البلوغ بواسطة الأداة الطرفية للحاسب المركزي يتم بواسطة تفريع على المركز الأقرب . في حالة الشبكات الكبرى الدولية هناك واحد أو عدة مُركّزات في كل عاصمة أو مدينة كبيرة ، حسب أهميتها التجارية . هكذا ، فالمستعمل في باريس يمكنه العمل على الحاسب . في أوهايو ، وذلك بطلب رقم شبكة مدينة من باريس وبواسطة أي مركز تليفوني ، مُجهّز بأداة طرفية مع أداة سمعية . المستعمل الآخر الموجود في الطرف الآخر للولايات المتحدة يمكنه أن يطلب نفس الحاسب الموجود في Cleveland ، وذلك بطلب المُركّز الموجود مثلاً في لوس أنجلوس ، بنفس الطريقة . وفي النهاية بإمكان كل من



شكل 21 - شبكة متعددة من نوع نجمة

المستخدمين أن يستعمل نفس السجلات الموجودة على الحاسب : وهذا يعطي كثيراً من الفوائد والإمكانيات في حالة الشركات البعيدة ، وفي مستوى إدارتها .

7.3 - الشبكات الزردية . مثال عن الشبكة TRANSPAC

الشبكة TRANSPAC هي شبكة عامة لإرسال المعطيات ، طورتها مؤسسة التلغراف في فرنسا P.T ، وترتكز على تبديل الرزم المؤمنة بواسطة مجموعة حاسبات مُتخصّصة أو المبدلات المرتبطة فيما بينها بواسطة وصلتين على الأقل بسرعة عالية حوالي 72 Kb تشكيلان إذا شبكة زردية . بين اثنين (Equipement terminaux de traitement de donnée) E.T.T.D (de donnée) تُقسّم المعلومات إلى رزم وتُوجه من خلال الشبكة . الوسائط

المستعملة تؤمن حماية ضد الأخطاء وإمكانية عمل جيدة . إضافة لذلك ،أفالشبكة تلعب دوراً إيجابياً في التبديل . والمعاييرة في المستوى الدولي والذي تتوافق معه TRANSPAC سيسمح من جهة أخرى بتوصيلها مع شبكات أخرى بتبديل بالرمز ، مثلاً الشبكة الأوروبية EURONET ، TELENENT (أميركا) أو DATAPAC (كندا) .

7.3.1 - البروتوكول النموذجي لبلوغ TRANSPAC

البلوغ إلى الشبكة TRANSPAC يتم بتوصيل ETTD مع مُبدّل . تبادل الرزم على هذه الوصلة يتم في مستوى البروتوكول X 25 للجنة CCITT . من الممكن تمييز ثلاثة مستويات في إدارة هذه الوصلة .

المستوى الفيزيائي :

توصّل ETTD مع المبدّل بواسطة وصلة خاصة بأربعة خيوط في إزدواجية متكاملة . الوصلات تتوافق مع الإعلان V 24 أو V 25 للجنة CCITT .

مستوى السّلم

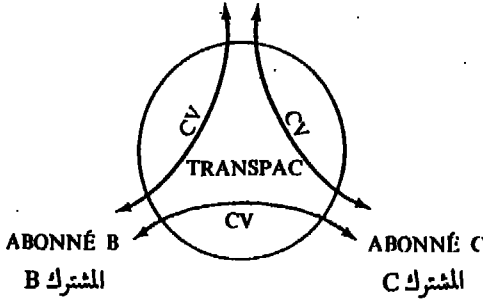
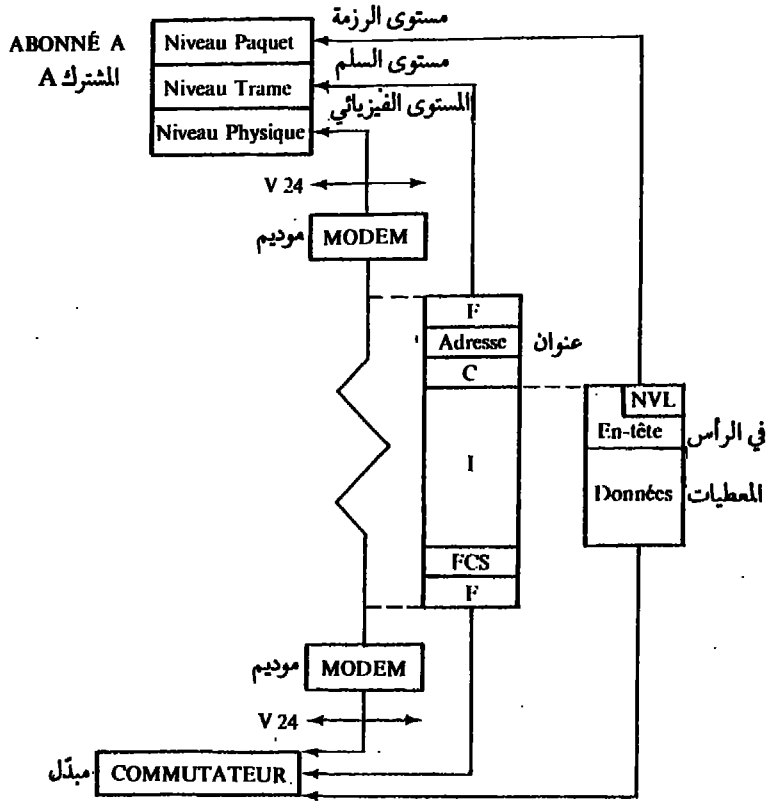
الرزمة المطلوب إرسالها هي القسم معلومات من سلم من نوع HDLC (الفقرة 6.3) . إجراء التبادل بين ETTD والمبدّل أو LAP (Ligne Access procedure) هو إجراء من نوع HDLC متوازن . وبشكل خاص ، هناك إكتشاف للأخطاء المنقولة بواسطة FCS ب 16 بته وترقيم بواسطة نظام بترقيم مزدوج مستقل . الأجراء الأكثر تعقيداً ويدعى متعدد الخطوط ، يسمح بإدارة التبادل بين ETTD والأدوات على عدة توصيلات ، مما يزيد من الأمان . في محيط المعيار X 25 ، الإمكانية هي ممكنة بالنسبة للأدوات ،غير المتكيفة مع HDLC لاستعمال ، في هذا المستوى ، الإجراءات القديمة التزامنية في مستوى السمة (يُقال « في الصيغة الأساسية » أو ECMA 24 مثل BCC ، TMM) الخ .

مستوى الرزمة

في هذا المستوى ، المفهوم الأساسي هو مفهوم الدارة الافتراضية أو (Circuit CV Virtuel) ، والتي تعني مسار توجيه مسار الرزم بين أداتين ETTD من خلال الشبكة . الدارة الافتراضية يمكن أن تبدّل (CVC) ، أي أن يتم التبديل أو يُجرّر حسب الطلب ، أو دائمة (CVP) ، بطريقة التوصيلة الخاصة .

عدة دارات CV مستقلة بين نفس ETTD وأدوات أخرى مناسبة يمكن أن تكون مبروطة بمعبر على نفس الوصلة TRANSPAC . يتعلّق ذلك ببلوغ متعدد الخطوط . سيتم مراجعة مختلف الخطوط بواسطة رقم الخط المنطقي NVL والحاضر على الرزمة . في مستوى الدارات الافتراضية ، والإمكانيات المقدّمة هي :

- إجراء أو تحرير CVC .



شكل 22: مخطط TRANSPAC.

- إنتقال رزم المعلومات على طول CV مع إحتفاظ بنظام الإرسال . هنا أيضاً يسمح ترقيم مزدوج في مستوى الرزمة بالتدقيق في الدفق المعلوماتي في المحطة المستقبلية .
- الرزمة الخاصة أو « إنقطاع » يمكن أن ترسل بشكل مستقل عن التدقيق . بالترتيب وبالدفق .
- الرزم « إعداد » تسمح بترك المسار الجاري كاملاً على CV .

- الرزمة « معاودة » تؤدي إلى تحرير جميع الدارات CVC وإعداد جميع الدارات CVP للوصلة .

7.3.2 - البلوغ في الصيغة اللاتزامنية

بطبيعتها نفسها ، لا يمكن للأدوات الطرفية اللاتزامنية أن تستعمل البروتوكول النموذجي X 25 المرتكز على HDLC . مهائة هذه الأدوات الطرفية بالشبكة يتم في مستوى المبدل بواسطة «PAD» أو برنامج - جمع - بعثرة الرزم . إضافة إلى جمع - بعثرة السمات في الرزم ، البرنامج PAD يدير الحوار مع الأداة الطرفية التي تسمح بإقامة ومراقبة الدارة CV . بعض الاعلانات من CCITT (X 29, X 28, X 3) توصف جميع هذه المهام . يمكن للأداة الطرفية اللاتزامنية أن تبلغ إلى المبدل بواسطة الشبكة المبدلة ، التلكس أو مؤكداً بواسطة وصلة خاصة .

7.3.3 - تعريف الشبكة

تعريف الشبكة TRANSPAC هو مستقل عن الوضع الجغرافي للمشارك ، ويحتوي أساساً على إشتراك شهري يتعلّق بسرعة البلوغ وتعرفة خاصة حسب حجم المعطيات المرسله .

مراجع

كتب مرجعية :

C. MACCHI, J. F. GUILBERT, *Téléinformatique; transport et traitement de l'information dans les réseaux et systèmes téléinformatiques*, Dunod-Informatique (réédition 1981).

On pourra aussi consulter :

AFNOR-ISO, Publications relatives à la téléinformatique, à l'AFNOR, Paris.

UK POST OFFICE, *Handbook of Data Communications*, NCC Publication, Manchester, UK, 1975.

D. W. DAVIS, D. L. A. BARBER, *Communication Networks for Computers*, J. Willey & Son (1973).

L. POUZIN, *Réseaux d'ordinateurs/Computer Networks, First European Workshop* (Artes, 1973) (Document publié par l'I.R.I.A.) (1973).

M. ELJE, H. ZIMMERMANN, Une approche systématique des protocoles sur un réseau d'ordinateurs, *Congrès AFCET de 1973*. (Document disponible auprès de l'AFCET, à Paris.)

TRANSPAC, Les documents relatifs à TRANSPAC auprès de la Société TRANSPAC, Tour Maine-Montparnasse, BP 145, 33, avenue du Maine, Paris.

Rapport NORA et ses annexes (annexe 1 en particulier).

ملحقات

- A - كود ASCII و EBCDIC للمكثات بباية .
- B - جداول التكويد الداخلي للسماث لمختلف المكثات .
- C - قوة 2 ، من 0 إلى 64 .
- D - ألفباء المعلوماتية .

الجدول ASCII - EBCDIC

سادس جدولی ساتویں جدولی ثانیں جدولی

Dec.	Hex	EBCDIC Code Char	Binaire	EBCDIC	ASCII	Dec.	Hex	EBCDIC Code Char	Binaire	EBCDIC	Dec.	Hex	EBCDIC	ASCII
0	00	12-0-1-8-9	0000 0000	NUU	NUU	32	20	11-0-1-8-9	0010 0000	DS	0	00	0010 0000	SP
1	01	12-1-9	0000 0001	SOH	SOH	33	21	0-1-9	0010 0001	SOS	1	01	0010 0001	!
2	02	12-2-9	0000 0010	STX	STX	34	22	0-2-9	0010 0010	FS	2	02	0010 0010	"
3	03	12-3-9	0000 0011	ETX	ETX	35	23	0-3-9	0010 0011	+	3	03	0010 0011	#
4	04	12-4-9	0000 0100	PF	BOT	36	24	0-4-9	0010 0100	BYP	4	04	0010 0100	\$
5	05	12-5-9	0000 0101	HT	ENQ	37	25	0-5-9	0010 0101	LF	5	05	0010 0101	%
6	06	12-6-9	0000 0110	LC	ACK	38	26	0-6-9	0010 0110	ETB	6	06	0010 0110	&
7	07	12-7-9	0000 0111	DEL	BEL	39	27	0-7-9	0010 0111	BSC	7	07	0010 0111	'
8	08	12-8-9	0000 1000		BS	40	28	0-8-9	0010 1000		8	08	0010 1000	(
9	09	12-1-8-9	0000 1001		HT	41	29	0-1-8-9	0010 1001		9	09	0010 1001)
10	0A	12-2-8-9	0000 1010		LF	42	2A	0-2-8-9	0010 1010	SM	10	0A	0010 1010	{
11	0B	12-3-8-9	0000 1011		VT	43	2B	0-3-8-9	0010 1011	CU2	11	0B	0010 1011	+
12	0C	12-4-8-9	0000 1100	FF	FF	44	2C	0-4-8-9	0010 1100		12	0C	0010 1100	-
13	0D	12-5-8-9	0000 1101	CR	CR	45	2D	0-5-8-9	0010 1101	ENQ	13	0D	0010 1101	.
14	0E	12-6-8-9	0000 1110	SO	SO	46	2E	0-6-8-9	0010 1110	ACK	14	0E	0010 1110	/
15	0F	12-7-8-9	0000 1111	SI	SI	47	2F	0-7-8-9	0010 1111	BEL	15	0F	0010 1111	_
16	10	12-1-1-8-9	0001 0000	DLE	DLE	48	30	12-1-1-8-9	0011 0000		16	10	0011 0000	0
17	11	11-1-9	0001 0001	DC1	DC1	49	31	1-9	0011 0001		17	11	0011 0001	1
18	12	11-2-9	0001 0010	DC2	DC2	50	32	2-9	0011 0010		18	12	0011 0010	2
19	13	11-3-9	0001 0011	TM	DC3	51	33	3-9	0011 0011		19	13	0011 0011	3
20	14	11-4-9	0001 0100	RES	DC4	52	34	4-9	0011 0100		20	14	0011 0100	4
21	15	11-5-9	0001 0101	NL	NAK	53	35	5-9	0011 0101	PN	21	15	0011 0101	5
22	16	11-6-9	0001 0110	BS	SYN	54	36	6-9	0011 0110	RS	22	16	0011 0110	6
23	17	11-7-9	0001 0111	IL	ETB	55	37	7-9	0011 0111	UC	23	17	0011 0111	7
24	18	11-8-9	0001 1000	CAN	CAN	56	38	8-9	0011 1000	BOT	24	18	0011 1000	8
25	19	11-1-8-9	0001 1001	EM	EM	57	39	1-8-9	0011 1001		25	19	0011 1001	9
26	1A	11-2-8-9	0001 1010	CC	SUB	58	3A	2-8-9	0011 1010		26	1A	0011 1010	:
27	1B	11-3-8-9	0001 1011	CU1	ESC	59	3B	3-8-9	0011 1011		27	1B	0011 1011	;
28	1C	11-4-8-9	0001 1100	IRS	FS	60	3C	4-8-9	0011 1100		28	1C	0011 1100	<
29	1D	11-5-8-9	0001 1101	IGS	GS	61	3D	5-8-9	0011 1101	DC4	29	1D	0011 1101	=
30	1E	11-6-8-9	0001 1110	IRS	RS	62	3E	6-8-9	0011 1110	NAK	30	1E	0011 1110	>
31	1F	11-7-8-9	0001 1111	IUS	US	63	3F	7-8-9	0011 1111	SUB	31	1F	0011 1111	?

البيانات - ASCII - EBCDIC

Dec.	Hex	EBCDIC Code Chart	Binary	EBCDIC	ASCII	Dec.	Hex	EBCDIC Code Chart	Binary	EBCDIC	ASCII
64	40	12-0-1-9	0100 0000	Sp	@	96	60	11	0110 0000		a
65	41	12-0-2-9	0100 0001		A	97	61	0-1	0110 0001		b
66	42	12-0-3-9	0100 0010		B	98	62	11-0-3-9	0110 0010		c
67	43	12-0-4-9	0100 0011		C	99	63	11-0-3-9	0110 0011		d
68	44	12-0-4-9	0100 0100		D	100	64	11-0-4-9	0110 0100		e
69	45	12-0-5-9	0100 0101		E	101	65	11-0-5-9	0110 0101		f
70	46	12-0-6-9	0100 0110		F	102	66	11-0-6-9	0110 0110		g
71	47	12-0-7-9	0100 0111		G	103	67	11-0-7-9	0110 0111		h
72	48	12-0-8-9	0100 1000		H	104	68	11-0-8-9	0110 1000		i
73	49	12-1-8	0100 1001		I	105	69	0-1-8	0110 1001		j
74	4A	12-2-8	0100 1010		J	106	6A	12-1-1	0110 1010		k
75	4B	12-3-8	0100 1011		K	107	6B	0-3-8	0110 1011		l
76	4C	12-4-8	0100 1100	<	L	108	6C	0-4-8	0110 1100		m
77	4D	12-4-8	0100 1101	(M	109	6D	0-5-8	0110 1101		n
78	4E	12-4-8	0100 1110)	N	110	6E	0-6-8	0110 1110		o
79	4F	12-7-8	0100 1111	+	O	111	6F	0-7-8	0110 1111		p
80	50	12	0101 0000	&	P	112	70	12-11-0	0111 0000		q
81	51	12-11-1-9	0101 0001		Q	113	71	12-11-0-1-9	0111 0001		r
82	52	12-11-2-9	0101 0010		R	114	72	12-11-0-2-9	0111 0010		s
83	53	12-11-3-9	0101 0011		S	115	73	12-11-0-3-9	0111 0011		t
84	54	12-11-4-9	0101 0100		T	116	74	12-11-0-4-9	0111 0100		u
85	55	12-11-5-9	0101 0101		U	117	75	12-11-0-5-9	0111 0101		v
86	56	12-11-6-9	0101 0110		V	118	76	12-11-0-6-9	0111 0110		w
87	57	12-11-7-9	0101 0111		W	119	77	12-11-0-7-9	0111 0111		x
88	58	12-11-8-9	0101 1000		X	120	78	12-11-0-8-9	0111 1000		y
89	59	11-2-8	0101 1001	!	Y	121	79	1-8	0111 1001		z
90	5A	11-2-8	0101 1010	"	Z	122	7A	2-8	0111 1010		{
91	5B	11-3-8	0101 1011	#	[123	7B	3-8	0111 1011		
92	5C	11-4-8	0101 1100	\$	\	124	7C	4-8	0111 1100		~
93	5D	11-4-8	0101 1101	%	^	125	7D	5-8	0111 1101		DEL
94	5E	11-6-8	0101 1110	&	_	126	7E	6-8	0111 1110		
95	5F	11-7-8	0101 1111	'	~	127	7F	7-8	0111 1111		

ملحق A3 - الجدول EBCDIC - ASCII

Dec.	Hex	EBCDIC Code Carte	Binaire	EBCDIC ASCII	Dec.	Hex	EBCDIC Code Carte	Binaire	EBCDIC ASCII
128	80	12-0-1-8	1000 0000	a	160	A0	11-0-1-8	1010 0000	-
129	81	12-0-1	1000 0001	b	161	A1	11-0-1	1010 0011	!
130	82	12-0-2	1000 0010	c	162	A2	11-0-2	1010 0010	"
131	83	12-0-3	1000 0011	d	163	A3	11-0-3	1010 0011	#
132	84	12-0-4	1000 0100	e	164	A4	11-0-4	1010 0100	\$
133	85	12-0-5	1000 0101	f	165	A5	11-0-5	1010 0101	%
134	86	12-0-6	1000 0110	g	166	A6	11-0-6	1010 0110	&
135	87	12-0-7	1000 0111	h	167	A7	11-0-7	1010 0111	'
136	88	12-0-8	1000 1000	i	168	A8	11-0-8	1010 1000	(
137	89	12-0-9	1000 1001	j	169	A9	11-0-9	1010 1001)
138	8A	12-0-2-8	1000 1010	k	170	AA	11-0-2-8	1010 1010	*
139	8B	12-0-3-8	1000 1011	l	171	AB	11-0-3-8	1010 1011	+
140	8C	12-0-4-8	1000 1100	m	172	AC	11-0-4-8	1010 1100	,
141	8D	12-0-5-8	1000 1101	n	173	AD	11-0-5-8	1010 1101	-
142	8E	12-0-6-8	1000 1110	o	174	AE	11-0-6-8	1010 1110	.
143	8F	12-0-7-8	1000 1111	p	175	AF	11-0-7-8	1010 1111	/
144	90	12-11-1-8	1001 0000	q	176	B0	12-11-0-1-8	1011 0000	0
145	91	12-11-1	1001 0001	r	177	B1	12-11-0-1	1011 0001	1
146	92	12-11-2	1001 0010	s	178	B2	12-11-0-2	1011 0010	2
147	93	12-11-3	1001 0011	t	179	B3	12-11-0-3	1011 0011	3
148	94	12-11-4	1001 0100	u	180	B4	12-11-0-4	1011 0100	4
149	95	12-11-5	1001 0101	v	181	B5	12-11-0-5	1011 0101	5
150	96	12-11-6	1001 0110	w	182	B6	12-11-0-6	1011 0110	6
151	97	12-11-7	1001 0111	x	183	B7	12-11-0-7	1011 0111	7
152	98	12-11-8	1001 1000	y	184	B8	12-11-0-8	1011 1000	8
153	99	12-11-9	1001 1001	z	185	B9	12-11-0-9	1011 1001	9
154	9A	12-11-2-8	1001 1010	[186	BA	12-11-0-2-8	1011 1010]
155	9B	12-11-3-8	1001 1011	\	187	BB	12-11-0-3-8	1011 1011	^
156	9C	12-11-4-8	1001 1100]	188	BC	12-11-0-4-8	1011 1100	_
157	9D	12-11-5-8	1001 1101	+	189	BD	12-11-0-5-8	1011 1101	+
158	9E	12-11-6-8	1001 1110	=	190	BE	12-11-0-6-8	1011 1110	+
159	9F	12-11-7-8	1001 1111	±	191	BF	12-11-0-7-8	1011 1111	+

ملحق A4 - الجدول EBCDIC - ASCII

Dec.	Hex	EBCDIC Code Carte	Binair	EBCDIC	ASCII	Dec.	Hex	EBCDIC Code Carte	Binair	EBCDIC	ASCII
192	C0	12-0	1100 0000			224	E0	0-2,5	1110 0000		
193	C1	12-1	1100 0001	A		225	E1	11-0,1-9	1110 0001	S	
194	C2	12-2	1100 0010	B		226	E2	0-2	1110 0010	T	
195	C3	12-3	1100 0011	C		227	E3	0-3	1110 0011	U	
196	C4	12-4	1100 0100	D		228	E4	0-4	1110 0100	V	
197	C5	12-5	1100 0101	E		229	E5	0-5	1110 0101	W	
198	C6	12-6	1100 0110	F		230	E6	0-6	1110 0110	X	
199	C7	12-7	1100 0111	G		231	E7	0-7	1110 0111	Y	
200	C8	12-8	1100 1000	H		232	E8	0-8	1110 1000	Z	
201	C9	12-9	1100 1001	I		233	E9	0-9	1100 1001		
202	CA	12-0-2,8-9	1100 1010			234	EA	11-0-2,8-9	1110 1010		
203	CB	12-0-3,8-9	1100 1011			235	EB	11-0-3,8-9	1110 1011		
204	CC	12-0-4,8-9	1100 1100			236	EC	11-0-4,8-9	1110 1100		
205	CD	12-0-5,8-9	1100 1101			237	ED	11-0-5,8-9	1110 1101		
206	CE	12-0-6,8-9	1100 1110			238	EE	11-0-6,8-9	1110 1110		
207	CF	12-0-7,8-9	1100 1111			239	EF	11-0-7,8-9	1110 1111		
208	D0	11-0	1101 0000	J		240	F0	0	1111 0000	0	
209	D1	11-1	1101 0001	K		241	F1	1	1111 0001	1	
210	D2	11-2	1101 0010	L		242	F2	2	1111 0010	2	
211	D3	11-3	1101 0011	M		243	F3	3	1111 0011	3	
212	D4	11-4	1101 0100	N		244	F4	4	1111 0100	4	
213	D5	11-5	1101 0101	O		245	F5	5	1111 0101	5	
214	D6	11-6	1101 0110	P		246	F6	6	1111 0110	6	
215	D7	11-7	1101 0111	Q		247	F7	7	1111 0111	7	
216	D8	11-8	1101 1000	R		248	F8	8	1111 1000	8	
217	D9	11-9	1101 1001			249	F9	9	1111 1001	9	
218	DA	12-11-2,8-9	1101 1010			250	FA	12-11-0-2,8-9	1111 1010		
219	DB	12-11-3,8-9	1101 1011			251	FB	12-11-0-3,8-9	1111 1011		
220	DC	12-11-4,8-9	1101 1100			252	FC	12-11-0-4,8-9	1111 1100		
221	DD	12-11-5,8-9	1101 1101			253	FD	12-11-0-5,8-9	1111 1101		
222	DE	12-11-6,8-9	1101 1110			254	FE	12-11-0-6,8-9	1111 1110		
223	DF	12-11-7,8-9	1101 1111			255	FF	12-11-0-7,8-9	1111 1111		

ملحق B1 - جدول التكويد لشركة IBM

سمة	كود داخلي سنة عشري	كود التفتيح	السمة	كود داخلي سنة - عشري	كود التفتيح
A	C1	12-1	6	F6	6
B	C2	12-2	7	F7	7
C	C3	12-3	8	F8	8
D	C4	12-4	9	F9	9
E	C5	12-5	+	4E	12-8-6
F	C6	12-6	-	60	11
G	C7	12-7	*	5C	11-8-4
H	C8	12-8	/	61	0-1
I	C9	12-9	(4D	12-8-5
J	D1	11-1)	5D	11-8-5
K	D2	11-2	\$	5B	11-8-3
L	D3	11-3	=	7E	8-6
M	D4	11-4	blanc ou espace	40	sans perforation
N	D5	11-5			
O	D6	11-6		6B	0-8-3
P	D7	11-7		4B	12-8-3
Q	D8	11-8			
R	D9	11-9	(quote)	7D	8-5
S	E2	0-2	<	4C	12-8-4
T	E3	0-3	>	6E	0-8-6
U	E4	0-4	≠	7B	8-3
V	E5	0-5	—	6D	0-8-5
W	E6	0-6			
X	E7	0-7		4F	12-8-7
Y	E8	0-8	&	50	12
Z	E9	0-9	:	5E	11-8-6
0	F0	0	:	7A	8-2
1	F1	1	¬	5F	
2	F2	2	?	6F	0-8-7
3	F3	3			
4	F4	4	!	5A	11-8-2
5	F5	5	%	6C	0-8-4

ملحق B2 - جدول التكويد CDC للسلسلة CYBER 70

سمة	كود داخلي ثمانى	كود تثقيب	سمة	كود داخلي ثمانى	كود تثقيب
A	01	12-1	0	33	0
B	02	12-2	1	34	1
C	03	12-3	2	35	2
D	04	12-4	3	36	3
E	05	12-5	4	37	4
F	06	12-6	5	40	5
G	07	12-7	6	41	6
H	10	12-8	7	42	7
I	11	12-9	8	43	8
J	12	11-1	9	44	9
K	13	11-2	+	45	12
L	14	11-3	-	46	11
M	15	11-4	*	47	11-4-8
N	16	11-5	/	50	0-1
O	17	11-6	(51	0-4-8
P	20	11-7)	52	12-4-8
Q	21	11-8	\$	53	11-3-8
R	22	11-9	=	54	3-8
S	23	0-2	espace ou blanc	55	sans perforation
T	24	0-3		56	0-3-8
U	25	0-4		57	12-3-8
V	26	0-5]	62	0-2-8
W	27	0-6	(quote)	64	4-8
X	30	0-7	<	72	12-0
Y	32	0-8	>	73	11-7-8
Z	32	0-9	;	77	12-7-8

ملحق B3 - جدول التكويد UNIVAC للسلسلة 1110 / 1108

سمة	كود داخلي ثمانى	كود تنقيب	سمة	كود داخلي ثمانى	كود تنقيب
A	06	12-1	0	60	0
B	07	12-2	1	61	1
C	10	12-3	2	62	2
D	11	12-4	3	63	3
E	12	12-5	4	64	4
F	13	12-6	5	65	5
G	14	12-7	6	66	6
H	15	12-8	7	67	7
I	16	12-9	8	70	8
J	17	11-1	9	71	9
K	20	11-2)	40	12-4-8
L	21	11-3	-	41	11
M	22	11-4	+	42	12
N	23	11-5	<	43	12-6-8
O	24	11-6	=	44	3-8
P	25	11-7	>	45	6-8
Q	26	11-8	\$	47	11-3-8
R	27	11-9	*	50	11-4-8
S	30	0-2	(51	0-4-8
T	31	0-3		56	0-3-8
U	32	0-4	'(quote)	72	4-8
V	33	0-5	;	73	11-6-8
W	34	0-6	/	74	0-1
X	35	0-7	.	75	12-3-8
Y	36	0-8	blanc		sans
Z	37	0-9	ou espace	05	perforation

ملحق B4 - جدول التكويد BCD
(مثلاً CII HONYWELL-BULL)

سمة	كود داخلي ثماني	كود تنقيب	سمة	كود داخلي ثماني	كود تنقيب
A	21	12-1	0	00	0
B	22	12-2	1	01	1
C	23	12-3	2	02	2
D	24	12-4	3	03	3
E	25	12-5	4	04	4
F	26	12-6	5	05	5
G	27	12-7	6	06	6
H	30	12-8	7	07	7
I	31	12-9	8	10	8
J	41	11-1	9	11	9
K	42	11-2)	55	11-5-8
L	43	11-3	-	52	11
M	44	11-4	+	60	12-0
N	45	11-5	<	36	12-6-8
O	46	11-6	=	75	0-5-8
P	47	11-7	>	16	6-8
Q	50	11-8	\$	53	11-3-8
R	51	11-9	:	54	11-4-8
S	62	0-2	(35	12-5-8
T	63	0-3	.	73	0-3-8
U	64	0-4	(quote)	57	11-7-8
V	65	0-5	:	56	11-6-8
W	66	0-6	/	61	0-1
X	67	0-7	.	33	12-3-8
Y	70	0-8	blanc		sans
Z	71	0-9	ou espace	20	perforation
			!	77	0-7-8
				32	12

ملحق C - جدول قوة 2

Positives			
1	0	4,294,967,296	32
2	1	8,589,934,592	33
4	2	17,179,869,184	34
8	3	34,359,738,368	35
16	4	68,719,476,736	36
32	5	137,438,953,472	37
64	6	274,877,906,944	38
128	7	549,755,818,888	39
256	8	1,099,511,627,776	40
512	9	2,199,023,255,552	41
1,024	10	4,398,046,511,104	42
2,048	11	8,796,093,022,208	43
4,096	12	17,592,186,044,416	44
8,192	13	35,184,372,088,832	45
16,384	14	70,368,744,177,664	46
32,768	15	140,737,488,355,328	47
65,536	16	281,474,976,710,656	48
131,072	17	562,949,953,421,312	49
262,144	18	1,125,899,906,842,624	50
524,288	19	2,251,799,813,685,248	51
1,048,576	20	4,503,599,627,370,496	52
2,097,152	21	9,007,199,254,740,992	53
4,194,304	22	18,014,398,509,481,984	54
8,388,608	23	36,028,797,018,963,968	55
16,777,216	24	72,057,594,037,927,936	56
33,554,432	25	144,115,188,075,855,872	57
67,108,864	26	288,230,376,151,711,744	58
134,217,728	27	576,460,752,303,423,488	59
268,435,456	28	1,152,921,504,606,846,976	60
536,870,912	29	2,305,843,009,213,693,952	61
1,073,741,824	30	4,611,686,018,427,387,904	62
2,147,483,648	31	9,223,372,036,854,775,808	63

اللائحة رقم 1

Acces direct — direct access, random access	بلوغ مباشر
طريقة في الكتابة أو في قراءة المعطيات تتم بواسطة عناوين تدل على مكائنها .	
Acces séquentiel — Serial access	بلوغ متوالي
طريقة لقراءة أو كتابة المعطيات ، تتم حسب ترتيب محدد سابقاً .	
Autonome — off-line	مقطوع ، مستقل
يقال عن عتاد يعمل باستقلالية عن عتاد آخر .	
Banque de données — data bank	بنك معطيات
مجموعة من المعطيات المناسبة لحقل معين يُعرف عن إستعلامات مرتبة بطريقة تسمح باستشارتها بواسطة المستعملين .	
Base de données — data base	مجمع معطيات
مجموعة معطيات منظمة لجهة إستعمالها بواسطة برامج مناسبة لتطبيقات محددة وبطريقة يسهل معها التطوير المستقل للمعطيات والبرامج .	
Bureautique	معلوماتية مكتبية
مجموعة التقنيات والوسائط التي تؤدي إلى أتمتة الأعمال المكتبية وبشكل أساسي لمعالجة التبادل بالمعلومات بواسطة الكلام ، الكتابة ، والصور .	
Compatibilité	توافقية
نوعية عتاد ومناهج متوافقة مع قواعد ملقى نظام معلوماتي محدد ، وحيث الإدخال لا يُغير شروط تشغيل النظام .	
Disque magnetique	إسطوانة ممغنطة
إسطوانة مغطاة بطبقة مغناطيسية تسجل عليها المعلومات .	
Disque optique	إسطوانة ضوئية
إسطوانة لتسجيل معلومات مقروءة بوسائط ضوئية .	
Disquette — Floppy disk	إسطوانة مرنة

Donnée—Data	إسطوانة صغيرة مرنة ، بسعة خزن مختزلة . معطيات
En ligne—on line	تمثيل للمعلومات بشكل توافقي يساعد على معالجتها . على الخط
Genie informatique	يقال عن عتاد عندما يعمل بعلاقة مباشرة مع عتاد آخر . معلوماتية
Increment	مفاهيم ، وإجراءات تتعلق بنظام معلوماتي زيادة
Infographique	الكمية التي تزيد من قيمة متحوّلة في كل طور من تنفيذ البرنامج . معالجة الرسوم
Information	تطبيق المعلوماتية في معالجة الرسوم والصور . معلومات
Informatique	عنصر معرفة قادر على أن يكون مُمثلاً بواسطة أرقام أو إشارات كي يتم تخزينه ، معالجته أو إرساله . معلوماتية
Instruction—Statement, instruction	علوم معالجة المعلومات بواسطة مكثات أوتوماتيكية . كناقيل الاستعلامات البشرية ، والتبادل في الحقول التقنية ، الاقتصادية والاجتماعية . تعليمية
Interactif	جملة في لغة برمجة تقوم بعملية معينة . تخاطبي
Interface	لتميز عتاد ، برامج أو شروط إستغلال نظام معلوماتي يسمح بالردود العاكسة والإجابة في صيغة تخاطبية مع المستخدمين وفي الوقت الفعلي . حلقي
Listage	وصلة بين أداتين أو مناهج تسمح بتبادل المعلومات مع إعتبار القواعد المشتركة ، الفيزيائية أو المنطقية . إصدار لائحة
Lister	أ - وثيقة مطبوعة بواسطة طابعة الحاسب . ب - فعل طبع إصدار لائحة . طبع ، إصدار لائحة ، عرض أ - إصدار وثيقة متواصلة بواسطة طابعة الحاسب . ب - تقديم معطيات أو تعليمات .

Logiciel—Software	مناهج
مجموعة البرامج ، العمليات والقواعد ، ومحتماً الوثائق ، المناسبة لتشغيل مجموعة معالجة المعطيات .	
Materiel—Hardware	عتاد
مجموعة العناصر الفيزيائية المستعملة في معالجة المعطيات	
Memoire	ذاكرة
عنصر يسمح بتسجيل وحفظ واستخراج المعلومات	
Memoire de masse	ذاكرة تخزين بحجم كبير
الذاكرة الخارجية ذات السعة الكبيرة في التخزين .	
Memoire masse— Read only memory	ذاكرة مبيتة ، ذاكرة ثابتة
ذاكرة لا يمكن تعديل مضمونها في الاستعمال العادي (ROM)	
Memoire vive ,	ذاكرة حيّة ، ذاكرة قراءة - كتابة
ذاكرة يمكن تعديل مضمونها في الاستعمال العادي (RAM)	
Microprocesseur	معالج صغري ، ميكروبروسور
معالج صغير ، حيث جميع عناصره مجموعة في دارة تكاملية واحدة .	
Mode dialogué	صيغة تخاطبية
طريقة في معالجة المعطيات تسمح بالحوار بين المستعمل والنظام .	
Multiprogrammation	برمجة متعدّدة
تقنية في العمل تسمح بتنفيذ عدة برامج في وقت واحد .	
Multitraitement	معالجة متعددة
طريقة في تشغيل الحاسب ، بحيث تستطيع عدة معالجات بلوغ ذاكرة مشتركة تعمل بالتوازي على برامج مختلفة .	
Numerique— numeric	رقمي
على عكس نظيري ، وهو يعني تمثيل المعطيات أو الكميات الفيزيائية بواسطة سمات ، عبارة عن أرقام . النظام الذي يعالج المعلومات الرقمية هو نظام معالجة رقمية .	
Partage de temps— time sharing	قسمة الوقت
تقنية إستغلال نفس الحاسب بواسطة عدة مستعملين تقوم بتنفيذ أعمال مستقلة في صيغة عمل تخاطبية .	
Photo style— light pen	قلم ضوئي
أداة إدخال ، يُؤشّر بواسطتها المؤشر مباشرة على الشاشة .	

Partabilité	منقول
Processeur	يقال عن برنامج صالح للاستعمال على عدة أنظمة معلوماتية من أنواع مختلفة . معالج
Bi-, Tri-, multiprocesseur	أ- العضو من الحاسب الذي يقوم بتفسير وتنفيذ التعليمات . ب- مجموعة البرامج التي تسمح بتنفيذ برامج مكتوبة في لغة معينة على الحاسب . معالجات متعددة
progiciel	حاسب يحتوي على أكثر من معالج مركزي . مناهج تطبيقية
Robotique	مجموعة كاملة وموثقة من البرامج المعتمدة للاستعمال بواسطة عدة مستعملين ، لجهة نفس العمل التطبيق ونفس المهمة . روبوت
Desecours	مجموعة للدراسات والتقنيات التي تؤدي إلى تقليد حواس البشر . للنجاة
Serveur	تعني الاجراءات والعتاد الخاص بالاستعمال في حالة حدوث عطل طارئ ، معين عند التشغيل . مشرف ، قائد -
Système d'exploitation	مجموعة تقوم باستغلال نظام معلوماتي تسمح للطلاب باستشارة وإستعمال مباشر لواحد أو عدة بنوك للمعطيات . نظام التشغيل
Teleinformatique	المناهج والبرامج التي تدير الحاسب ، وتكون مستقلة عن البرامج التطبيقية ، ولكنها ضرورية لوضع هذه الأخيرة في العمل وإدارة عمليات الادخال والإخراج . معلوماتية بعيدة
Telematique	إستغلال أوتوماتيكي لنظام معلوماتي يستعمل شبكات الاتصال البعيدة . معلوماتية بعيدة
Teletraitement	مجموعة الخدمات المعلوماتية المقدمة بواسطة شبكة إتصالات بعيدة . معالجة بعيدة
Teletraitement par lots	طريقة في المعالجة تتم بواسطتها إرسال وإستقبال المعلومات بواسطة أدوات طرفية بعيدة عن الحاسب . معالجة بعيدة بالحصص
	المعالجة البعيدة التي تحتوي على تجميع بالحصص للبرامج المطلوب تنفيذها أو المعطيات المطلوب معالجتها .

Temps réel—reel time	وقت فعلي
طريقة معالجة تسمح بقبول المعطيات في لحظة معينة والحصول المباشر على النتائج .	
Terminal	أداة طرفية
جهاز يسمح ببلوغ نظام معلوماتي من بعيد .	
Tirage—fas-sin	نسخة مطبوعة
وثيقة رسمية ناتجة عن الإرسال على ناقل دائم لصورة محضرة للعرض .	
Traitement automatique des données	معالجة أوتوماتيكية للمعطيات
مجموعة العمليات الجازية بوسائط أوتوماتيكية ، مناسبة لتجميع ، تسجيل ، تعديل ، حفظ ، تدمير ، تنقيح المعطيات وبشكل عام إستغلالها .	
Traitement par lots	معالجة بالحصص
طريقة لتشغيل المعطيات تتم بواسطتها تجميع البرامج والمعطيات المطلوب معالجتها في حصص .	
Visu, Visuel—display	عرض ، عرضي
أداة تسمح بتمثيل مرئي للمعلومات .	
Visualiser— to display	عرض
كتابة النتائج المعالجة على أداة عرض (شاشة) .	

فهرس

الصفحة	الموضوع
5	الفصل الأول - أنظمة المعلومات
5	1 - نظام المعلومات
5	1-1 - مهام نظام المعلومات
8	1-3 - بنية نظام المعلومات
9	2 - المعالجة الآلية لنظام معلومات
9	1-2 - المهام
10	2-2 - البنى والتركيبات
15	الفصل الثاني - تمثيل المعلومات
15	1 - أنظمة الترميم
15	1-1 - الترميم الثنائي
16	1-2 - الأنظمة الأخرى
17	2 - التتمم الى 2
18	3 - المعطيات الرقمية
18	1-3 - المعطيات الرقمية الثنائية الخالصة
18	2-3 - التمثيل بفاصلة متحركة
21	3-3 - العشري الموسع
21	4-3 - العشري المكثف
21	4 - معطيات من نوع سلاسل السمات
22	5 - تدقيق في صلاحية المناهج
25	الفصل الثالث - السجلات
25	1 - السجلات الفيزيائية والسجلات المنطقية
25	2 - النواقل
25	1-2 - بطاقة هولورايت
26	2-2 - الأشرطة المغناطيسية
27	3-2 - الأقراص المغناطيسية
29	5-2 - نواقل أخرى

30 3 - تنظيم السجلات
30 3-1 - القدرات (الكتل والتسجيلات)
31 3-2 - التنظيم المتتالي
31 3-3 - تنظيم متتالي مؤشر
32 3-4 - التنظيم المباشر
33 3-5 - عمليات التنظيم الأخرى
33 4 - حماية السجلات
33 4-1 - الحماية الفيزيائية
34 4-2 - الحماية المنطقية
34 4-3 - تأمين التشغيل
37 الفصل الرابع - بنوك المعطيات
37 1 - تعريفات
37 1-1 - مجموعات السجلات
38 1-2 - مجمع المعطيات
39 1-3 - أنظمة ادارة مجامع المعطيات
39 1-4 - بنوك المعطيات
40 2 - التنظيم العام لمجمع المعطيات الكلاسيكي
40 2-1 - موقع مجمع المعطيات في نظام المعلومات
40 2-2 - التركيبة العامة لمجمع المعطيات
40 2-3 - امثلة على أنظمة ادارة مجمع المعطيات
47 3 - بنوك المعطيات الاقتصادية
48 3-1 - تنظيم بنك معطيات اقتصادية
51 3-2 - انشاء واستيفاء يومي
53 3-3 - الاستعمال
55 4 - مفاهيم حديثة
55 4-1 - مجامع المعطيات العلائقية
55 4-2 - استعمال اللغة الطبيعية
56 5 - بنوك المعطيات والمعلومات
59 الفصل الخامس - لغات البرمجة
60 1 - فورتران
61 2 - كويول
64 3 - بازيك

65	4 - اللغات المتعددة الاستعمال
66	5 - لغة آدا
69	الفصل السادس - فورتران
69	1 - مواضع اللغة
76	2 - كتابة التعليمات
77	3 - التركيبة العامة للبرنامج
77	4 - تعليمات التبادل
78	5 - العمليات الجبرية
83	6 - العمليات المنطقية
85	7 - التحكم بدوران وتنفيذ البرنامج
88	8 - حلقات البرنامج
89	9 - ادخال - اخراج
98	10 - البرامج الثانوية
101	11 - الأوامر
102	12 - توسيعات اللغة
105	الفصل السابع - كويول
105	1 - مواضع اللغة
108	2 - قواعد الكتابة كويول
109	3 - التركيبة العامة للبرنامج بلغة كويول
111	4 - القسم
111	5 - التركيبة العامة
113	6 - قسم داتا
120	7 - قسم الفقرات
132	8 - الفرز بلغة كويول
133	9 - البرامج الثانوية
137	الفصل الثامن - لغة بال
137	1 - عموميات
151	2 - تركيبة المعطيات
155	3 - التعبيرات
160	4 - التحكم ، مراقبة البرنامج
165	5 - ادخال اخراج
175	6 - ادارة الانقطاعات

178	7 - الإجراءات
180	8 - ادارة وتنظيم مباشر للذاكرة
185	الفصل التاسع - لغة بازيك
185	1 - مواضيع اللغة
189	2 - كتابة التعليمات
190	3 - تعليمة التبادل
191	4 - التعابير الجبرية
192	5 - تعابير منطقية
193	6 - التحكم بدوران البرنامج
196	7 - ادخال اخراج
199	8 - العمليات على الجداول
203	الفصل العاشر - المعلوماتية البعيدة
203	1 - تعريف
204	2 - تقنيات الارسال
210	3 - تقنيات ارسال المعطيات
214	4 - تعادل المعلومات البعيدة
221	5 - الادوات الطرفية
222	6 - اجراءات ادارة الخطوط
228	7 - شبكات المعلوماتية البعيدة
235	ملحقات
236	أ - كود ASCII - و EBCDIC للمكنات ببايتة
240	ب - جداول التكويد الداخلي للسلمات لمختلف المكنات
244	ج - قوة 2 من 0 إلى 64
245	د - الفباء المعلوماتية