Algorithmes et Programmes

Algorithmes et Programmes

- Vie d'un programme
- Algorithme
- Programmation : le langage
- Exécution et test des programmes

- Conception Modélisation
 - Analyse du problème
 - Solution algorithmique
 - langage d'algorithmes
- Programmation
 - Programme
 - langage de « haut niveau »
- Compilation Interprétation
 - Exécution sur machine
 - langage machine de « bas niveau »
 - assembleur et code machine
- Mise au point
 - Vérification par test pour corriger
 - Evaluation du coût pour optimiser

- Conception Modélisation
 - Langage de description d'algorithme
 - simplicité, précision
 - indépendant de la programmation et de la machine
 - Exemple : diagramme , pseudo C, ...
- Programmation
- Exécution

- Conception Modélisation
- Programmation
 - Langage de programmation (langages « évolués »)
 - syntaxe contraignante, différents styles d'abstraction
 - indépendant de la machine
 - Types de langages
 - impératifs : Fortran, Cobol, Pascal, C
 - fonctionnels : Lisp, ML, Caml
 - logiques : Prolog
 - objets : C++, Java
- Exécution

- Conception Modélisation
- Programmation
- Exécution
 - Langage assembleur
 - dépendant de la machine, du processeur
 - Exemples: Assembleur pour PC (IA-32), PowerPC, MIPS, SPARC, etc.

L'entier N est-il pair ?

- Conception Modélisation
 - Analyse du problème
 - Un nombre N est pair si le reste de la division de N par 2 est nul
 - Solution algorithmique
 - 1. calculer le reste R de la division de N par 2
 - 2. si R est égal à o alors N est pair
 - 3. sinon N n'est pas pair

Algorithme

- Un algorithme n'est pas forcément destiné à décrire la solution d'un problème pour la programmation et l'informatique ...
 - Un algorithme en cuisine s'appelle une recette
 - Un algorithme en musique s'appelle une partition
 - Un algorithme en tissage s'appelle un point

Peu de mécanismes de base

- Faire A; Faire B; Faire C ... en séquence
- a←10 affectation
- + * / operations de math
- {Faire A; Faire B};{Faire C; Faire D} groupés
- Si (...) Alors {...} Sinon
- Tant que (...) Faire {...}
- Pour i allant de o jusqu'à 100 faire {...i...}
- f(a, b, c) Fonctions (appel et déclaration)

Comment est-ce possible que l'informatique tienne en si peu de mécanismes de base ?

Algorithme (historique)

- Le mot algorithme vient du nom d'un mathématicien perse : Muhammad ibn Musa al-Khowârizmî.
- La signification du mot évolue au cours des temps :
 - pratique de l'algèbre (d'Alembert, XVIIIe siècle)
 - méthode et notation de toute espèce de calcul
 - tout procédé de calcul systématique, voire automatique

Algorithme de la mousse au chocolat

- Ingrédients :
 - 250g de chocolat, 125g de beurre, 6 œufs, 50 g de sucre, café
- Etapes :
 - Si chocolat a dessert
 - faire fondre le chocolat avec 2 cuillères d'eau
 - Sinon
 - Faire tièdir le chocolat liquide au micro-onde
 - Ajouter le beurre, laisser refroidir puis ajouter les jaunes
 - Ajouter le sucre et comme parfum un peu de café
 - Battre les blancs jusqu'à former une neige uniforme
 - Ajouter au mélange.
- A partir des ingrédients (données en entrée), appliquer la recette (les étapes) va produire une mousse au chocolat (le résultat).

Algorithme : un peu de méthodologie

- identifier les données fournies / nécessaires (données en entrée)
- identifier le résultat (données en sortie)
- déterminer les actions ou opérations élémentaires
- spécifier l'enchaînement des actions
- langage d'algorithmes = langage de description des données, des actions et des enchaînements

Langage de description d'algorithmes

```
Algorithme titre
% commentaire
Lexique: variables // entrée
: variables // sortie
: variables // auxiliaire
actions: noms des opérations
début
liste d'instructions
fin
```

Calculer les intérêts d'un prêt bancaire

- Analyse
 - ValF = (ValIni * (1+interet/100))* (1+interet/100)... 30 fois
 - Interet = 4% si valeur<10000 et 5% si >=10000
- Algorithme InteretsBanquairesVariables

```
%Calcul des interets gnnee gpres gnnee
```

```
Lexique : Vallni entier // Entrée
         ValF entier //Auxiliaire
Action: +, *, /, lire, ecrire
```

Commentaires

Début

//Demander Vallni a l'utilisateur Lire Vallni

Faire 30 fois:

Si ValF<10000 Alors

ValF ← ValF *1.04

Sinon

ValF ← ValF *1.05

Ecrire "a la fin des 30 ans vous avez : ", ValF, " euros"

Fin

Variable (ICI)

- Une variable est le nom d'un «récipient» destiné à contenir une valeur. Lorsque nous nous intéresserons un peu plus à l'ordinateur, le récipient sera une «zone» mémoire.
- Le type d'une variable sert à préciser la nature des valeurs acceptables par le récipient. Un type est un nom pour un ensemble de valeurs.
 - Exemple : A est une variable de type entier. La valeur de (dans) A est un entier. La valeur de Carré ne peut être un caractère ('a', 'b', 'c'...) ou un réel (2008,3)

Affectation par une valeur

- L'affectation variable ← valeur est une instruction qui permet de changer la valeur d'une variable. L'affectation modifie le contenu du récipient désigné par la variable.
 - La valeur de la variable à gauche de ← est remplacée par la valeur à droite de ←.
 - Exemple : Carré ← o « se lit » le récipient Carré reçoit la valeur o.

Avertissement

- L'affectation est une instruction qui est dite «destructrice».
- L'ancienne valeur de la variable est détruite, écrasée, effacée par la nouvelle valeur!
- Carré ← N Copie de la valeur de N. La valeur de N (par exemple 7) existe en double

Affectation par une expression

- L'affectation variable ← expression est effectuée par :
 - 1. évaluation de l'expression
 - 2. placement du résultat dans le récipient désigné par la variable à gauche.

Attention

- A droite de ←, dans l'expression, les variables sont abusivement utilisées pour désigner les valeurs qu'elles contiennent. Ceci est une convention.
- Exemple : Carré ← Carré + N a pour effet de mettre le résultat de la somme de la valeur de Carré avec la valeur de N dans le récipient Carré.
- La valeur de Carré évolue dans le temps
 - Contrairement en math bien souvent
 - L' évolution n'est JAMAIS continu

Instruction conditionnelle

 Si « condition » alors faire liste d'instructions sinon faire liste d'instructions

FINSI

- Exemple : l'instruction 5 de l'algorithme Test-Carré-Parfait est une conditionnelle.
- Condition est une expression booléenne
 - Exemple : Reprenons l'exécution de Test-Carré-Parfait pour N=7.
 - La première évaluation de la condition J ≥ 7 produit la valeur booléenne «faux» donc les instructions 2. et 3. sont exécutées.

Algèbre de Boole et Logique

- Utiliser faux et vrai (ou F et V) à la place de o et 1
- Renommer l'addition, la multiplication et la complémentation par ou, et et non respectivement appelée disjonction, conjonction et négation.
- Attention au « OU » ≠ fromage ou dessert

Х	у	ou	et	Non (x)
F	F	F	F	V
F	V	V	F	V
V	F	V	F	F
V	V	V	V	F

Condition et Expression booléenne

- Expression booléenne élémentaire par l'exemple
 - (J < 7 et J > 4) est une expression booléenne.
 - C'est la conjonction de deux expressions booléennes élémentaires.
 - Elle est évaluée à vraie si la valeur de la variable J appartient à]4,7[.
 - Considérons les variables cv pour la couleur de ma voiture, mv pour la marque et div pour l'immatriculation (département).
 - Que signifie l'expression ci-dessous?

```
(cv = blanc et mv = peugeot) ou

((cv = noir) et (div=75 ou div=92 ou div = 93 ou div = 94) )
```

Condition et Expression booléenne

- Expression booléenne élémentaire par l'exemple
 - (J < 7 et J > 4) est une expression booléenne.
 - C'est la conjonction de deux expressions booléennes élémentaires.
 - Elle est évaluée à vraie si la valeur de la variable J appartient à]4,7[.
 - Considérons les variables cv pour la couleur de ma voiture, mv pour la marque et div pour l'immatriculation (département).
 - Que signifie l'expression ci-dessous?

```
(cv = blanc et mv = peugeot) ou

((cv = noir) et (div=75 ou div=92 ou div = 93 ou div = 94) )
```

Algorithme: Suite finie d'instructions vérifiant:

- Chaque étape est décrite de façon précise;
- Chaque étape est déterministe: produit des résultats uniques;
- L'algorithme s'arrête après un nb fini d'instructions
- Reçoit des données en entrée;
- Produit des données en sortie;
- Généralité: Applicable à des ensembles différents de données d'entrée

Différence entre problème et instance du problème

- Exemple d'un problème: Tri d'un ensemble d'éléments
 - Entrée: Suite de *n* éléts $a_{1}...a_{n}$
 - Sortie: La suite réordonnée
- <u>Instances du problème</u>:
 - Suite de nombres: 475, 787, 34, 245, 56, 350
 - Suite de noms: Pierre, Christine, Sylvie, Samuel, Fabien

Exemple d'un algorithme

```
    x := a;
    Si b>x, alors x := b;
    Si c>x, alors x := c;
```

:= Opérateur d'assignation

y := z signifie ``copie la valeur de z dans y".

Valeur de z inchangée

Paramètres d'entrée: a, b, c

Valeur de sortie: x = max(a,b,c)

Pseudo-Code

Algorithme maximum: Retourne le maximum de 3 entiers

- Entrée: Trois entiers a, b, c;
- Sortie: x contenant la valeur maximale parmi a, b, c
- Procédure max(a,b,c)
- 2. $x := a_i$
- 3. Si b > x alors // Si b plus grand que x, mettre x à jour
- 4. x := b;
- 5. **Si** *c*>*x* **alors** // Si c plus grand que x, mettre x à jour
- 6. $x := c_i$
- 7. Retourner (x)
- 8. Fin max

<u>Pseudo-Code</u>: Notation proche du code des langages de programmation (C, Pascal). Notation standard mais pas rigoureuse

- Titre de l'algorithme, description brève, entrées, sorties
- Procédures consécutives
- Numéroter les lignes (facultatif)
- Procédure commence par le mot ``Procédure", suivit du nom, suivit des paramètres
- Instructions (lignes exécutables) entre ``Procédure" et ``Fin", exécutées l'une après l'autre
- Bloc d'instructions entre ``Début" et ``Fin"
- Ligne de commentaires signalée par // (ou /* */)
- ``**Retourne** (x)" termine une procédure et retourne la valeur de x

Instruction Si-Alors-Sinon (If-Then-Else)

Si p alors

action

Si condition *p* vérifiée, exécuter *action*.

Si p alors

action 1;

Si condition *p* vérifiée, exécuter *action 1*. Sinon, exécuter *action 2*.

Sinon

action 2;

 $Six \ge o$ alors

Bloc de conditions entre **Début** et **Fin**.

Début

X := X-1;

a := b+c;

Fin

Instruction Tant que

Tant que *p* **Faire** Tant que *p* est vrai exécuter *action action*;

```
Algorithme Plus-Grand-Element: Retourne la plus grande
    valeur d'une liste
    Entrée: n entiers S<sub>1</sub>,..., S<sub>n</sub>
    Sortie: grand contenant le plus grand élément
Procédure plus-grand (S,n)
grand := S_1;
i:=2;
Tant que i \le n Faire
   Début
   Si S_i > grand alors // une plus grande valeur a été trouvée
       grand := S_i;
   i := i+1:
   Fin
Retourne (grand)
Fin plus-grand;
```

Instruction Pour (For)

Pour var := init à limite Faire action;

À chaque passage dans la boucle, *var* est incrémenté de 1. On s'arrête dès que *var* > *limite*

Algorithme Plus-Grand-Element: Réécriture de l'algorithme précédent mais avec une boucle "Pour"

Entrée: *n* entiers S1,..., Sn

Sortie: grand contenant le plus grand élément

```
Procédure plus-grand (S,n)
grand := S<sub>1</sub>;
Pour i = 1 à n Faire
Si S<sub>i</sub> > grand alors // une plus grande valeur a été trouvée
grand := S<sub>i</sub>;
Retourne (grand)
Fin plus-grand;
```

Conclusions

- L'algorithmique repose sur peu de fondements
 - Les combinaisons sont infinis
 - L'analyse du problème est primordiale
 - Les types de données multiplient les possibilités de façon exponentielle!
- L'algorithmique peut rarement être traitée sous l'angle du formalisme
 - Bug légers, bug sévères, Optimisations
 - L'analyse laisse souvent la place à des imprécisions
 - Les besoins évoluent souvent en même temps que l'écriture

