Algorithmique — Introduction rintf("%d %d %d\n", nl, m words, and charact Luc Fabresse luc.fabresse@imt-nord-europe.fr version 1.2 Qu'est-ce qu'un algorithme? Exemple d'un problème de tri Entrée : suite de nombres (a₁, a₂,...,a_n)

 \bullet Sortie : permutation (réorganisation) $\langle a'_1, a'_2, \dots, a'_n \rangle$ de la suite donnée en entrée, de

• dont chaque étape est définie complètement et sans ambigiuté,

• afin de résoudre un problème clairement spécifié.

• permettant de transformer des données prises en entrée en résultats en sortie,

façon que $a_1 \le a_2 \le \ldots \le a_n$

Description d'un processus de calcul :

Définition d'« algorithme »

Introduction Notions de base d'algorithmique

Plan

Exemple d'algorithme

 $t[i+1] \leftarrow cle$

end

Le tri par insertion **Entrées:** Un tableau d'entiers $t = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ Sorties: t dont les éléments sont triés par ordre croissant for $j \leftarrow 2$ to n do /* parcours des éléments de t */ $cle \leftarrow t[j]$ $i \leftarrow j-1$ /* insère t[j] dans la séquence triée t[1..j-1] */ while i > 0 and t[i] > cle do $t[i+1] \leftarrow t[i]$ $i \leftarrow i - 1$ end

Exemple d'instance de problème 41 59 26 41 31 41 41 58 59

Plan Plan Introduction Introduction Notions de base d'algorithmique Notions de base d'algorithmique Types de données Instructions

Définitions Le type abstrait « booleen »

Un « type » est définit par

- un ensemble de valeurs possibles pour les objets du type
- ensemble d'opérations applicables sur les objets du type
- les propriétés des objets du type
- la représentation physique de cette données (au niveau des bits)

Un « type abstrait de données » est :

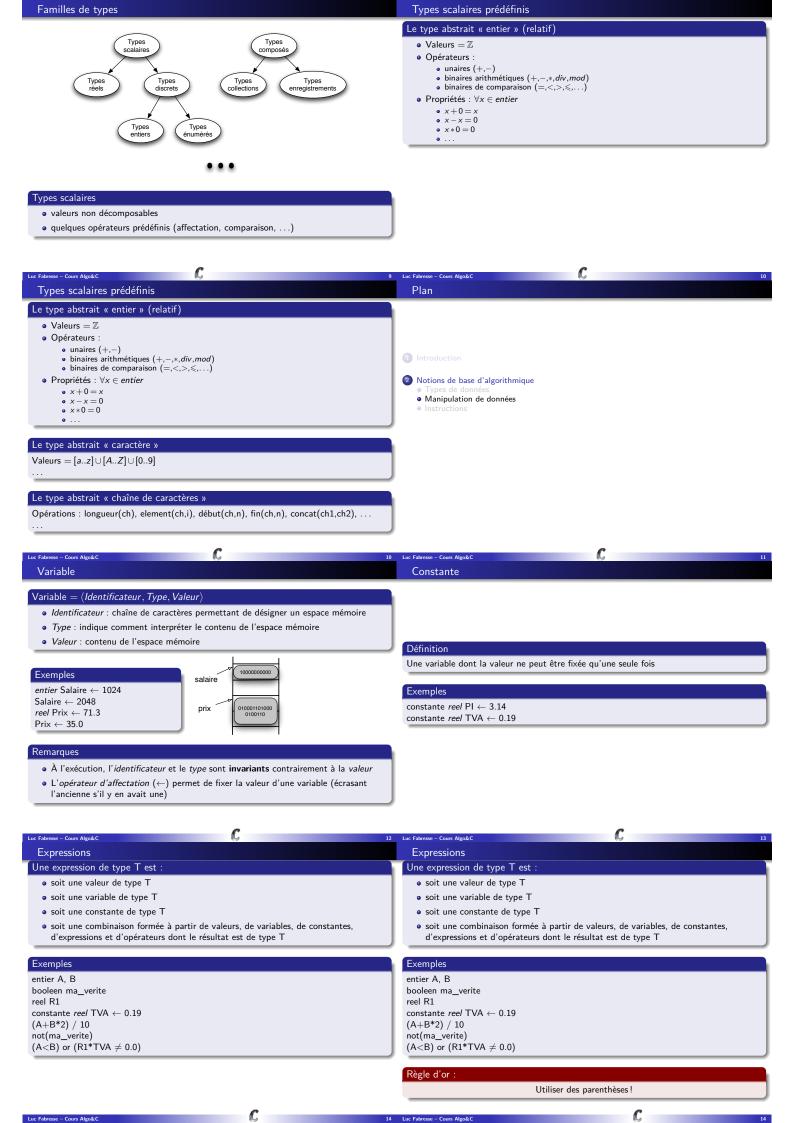
- indépendant de toute représentation physique en mémoire
- o complètement spécifié par les opérations qui lui sont applicables et par les propriétés

Définition

- Valeurs = ⊤. ⊥
- Opérations :
 - ¬: booleen → booleen
 - \wedge : booleen \times booleen \rightarrow booleen
 - \lor : booleen \times booleen \rightarrow booleen
- Propriétés : $\forall (a,b) \in booleen^2$
 - ¬¬a = a

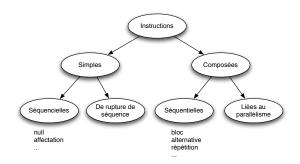
 - T ∧ a = a
 ⊥ ∧ a = ⊥
- $a \lor b = \neg(\neg a \land \neg b)$

Aucune information sur la représentation mémoire des booléens



Plan Instructions

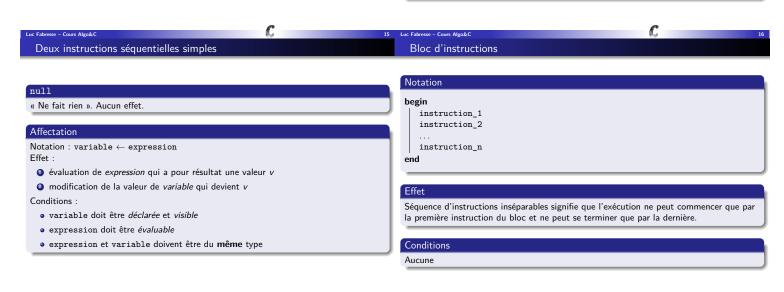
- Introduction
- Notions de base d'algorithmique
 - Manipulation de donnée
 - Instructions

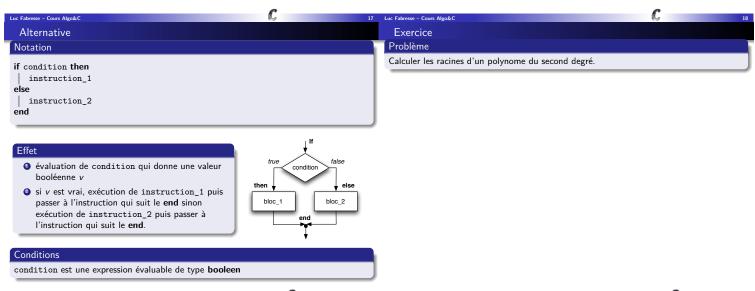


Remarque

Des instructions s'enchaînent *séquentiellement*, quand la fin d'une instruction déclenche l'exécution de la suivante.

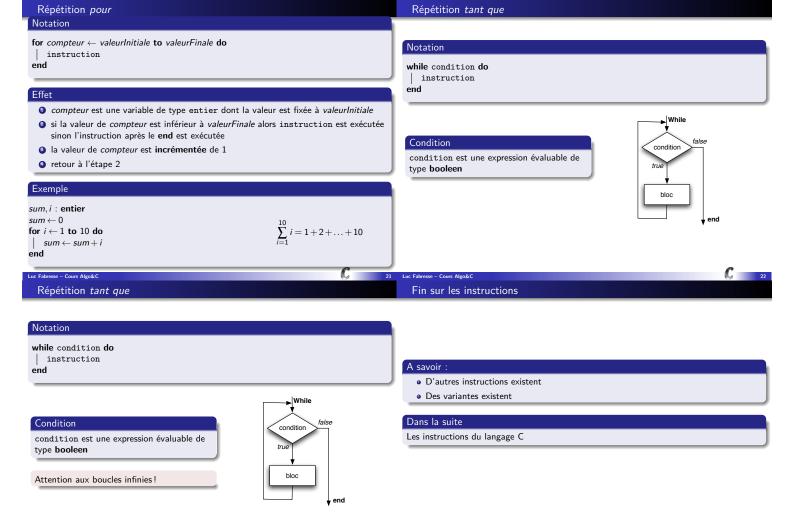
C





Luc Fabresse - Cours AlgokC Exercice Problème Calculer les racines d'un polynome du second degré. Algorithme Luc Fabresse - Cours AlgokC Exercice Problème Calculer les racines d'un polynome du second degré. Algorithme Algorithme

Entrées: $a,b,c \in reel^3$ coefficients du polynôme $ax^2 + bx + c$ **Entrées:** $a, b, c \in reel^3$ coefficients du polynôme $ax^2 + bx + c$ **Sorties:** $ok \in booleen$ indiquant l'existence de solutions et les solutions $x_1, x_2 \in reel^2$ **Sorties:** $ok \in booleen$ indiquant l'existence de solutions et les solutions $x_1, x_2 \in reel^2$ $delta \leftarrow (b*b) - (4*a*c)$ if $delta \leqslant 0$ then ok ← vrai if $delta \le 0$ then $x_1 \leftarrow (-b + sqrt(delta))/(2*a)$ $x_2 \leftarrow (-b - sqrt(delta))/(2*a)$ else $x_1 \leftarrow -b/(2*a)$ $x_2 \leftarrow x_1$ end else ok ← faux end



22 Luc Fabresse – Cours Algo&C

Luc Fabresse – Cours Algo&C