

**TELECOM**  
ParisTech



Institut  
Mines-Télécom

# Langage C et Systèmes d'exploitation

## Introduction

Responsable : Etienne Borde (C218-3)

Auteur : Thomas Robert



# Informations pratiques

## ■ Présence à chaque TH de cours, de TP, et de TD obligatoire

- Absence non-justifiée à 1 TH est tolérée
- -1 point (sur la note finale) par TH avec absence non-justifiée

## ■ Evaluation de l'UE:

- 1 partiel sur le C et la chaîne de production (40% de la note)
- 1 CC sur le système en fin d'UE (60% de la note finale)

## Rappel : un algorithme

- **Définition : description d'un ensemble d'opérations à réaliser sur des données**
- **Problème : les opérations utilisées dans la description de l'algorithme peuvent rester relativement abstraites**
- **=> Comment passe-t-on de cette description à sa réalisation ?**
- **Langage de programmation :**
  - une manière de référencer les données manipulées
  - leur représentation et structuration (e.g. tableaux, file ...)
  - les opérations à appliquer aux données et leur impact

# Un exemple d'algorithme avant de continuer...

- Algorithme : calcul d'intersection de deux ensembles
- Types (mathématique) : ensemble (ENS)
- $\text{Inter}(X, Y: \text{ENS})$

{

$Z \leftarrow \emptyset$

pour chaque  $x \in X$

{

$x \in Y \Rightarrow Z \leftarrow Z \cup \{x\}$

}

}

Affectation

Expression (logique)

Structure de contrôle d'exécution

? Et ça ?  
Une sorte de  
if then else ?

## Savez vous répondre aux questions :

- Comment un ordinateur stocke les données ?
- Quelles opérations élémentaires sait faire un ordinateur ?
- Pourquoi passe-t-on par un langage de programmation ?  
(pourquoi ne décrit on pas un programme en opérations élémentaires)
- Quelles sont les étapes menant de la définition d'un programme à son exécution ?
- A quoi sert un système d'exploitation

Objectif : connaître les réponses et savoir les expliquer  
(principe – limites/contraintes d'usage)

# Quel est l'intérêt de connaître les réponses

- **Savoir ce qui faisable** : comprendre comment l'ordinateur fonctionne et va « exécuter vos programmes » permet de réaliser des applications plus complexes (en sachant ce qui est facile ou dur à réaliser)
- **Efficacité des traitements** : comprendre votre usage des ressources de calcul et stockage permet de faire des programmes plus efficaces
- **Se préparer à d'autres langages que C et JAVA** : ces concepts sont la base de l'informatique pratique, les connaître permet de se former plus facilement à de nouveaux langages

# Suite de la séance

## ■ Introduction au concept de plateforme d'exécution

- Fonctionnalités et composants clés
- Calculateur : principes de fonctionnement et exemple

## ■ De l'algorithme à son exécution

- Rappel des caractéristiques d'un langage
- Stratégies d'exécution :  
compilation en instruction machine ou interprétation
- Problème du chargement et concepts associés
- Compilation



# Support d'exécution une introduction



# Fonctionnalités et exemples

## ■ Fonctions :

- Fournir les moyens de stocker de l'information
- Fournir les moyens d'exécuter le traitement correspondant à un programme
- Fournir des moyens d'interagir avec d'autres supports d'exécution ou l'environnement physique.

## ■ Exemples de plateformes différentes :

**Portables**



**Ordinateur de bord**



**Poste de travail**

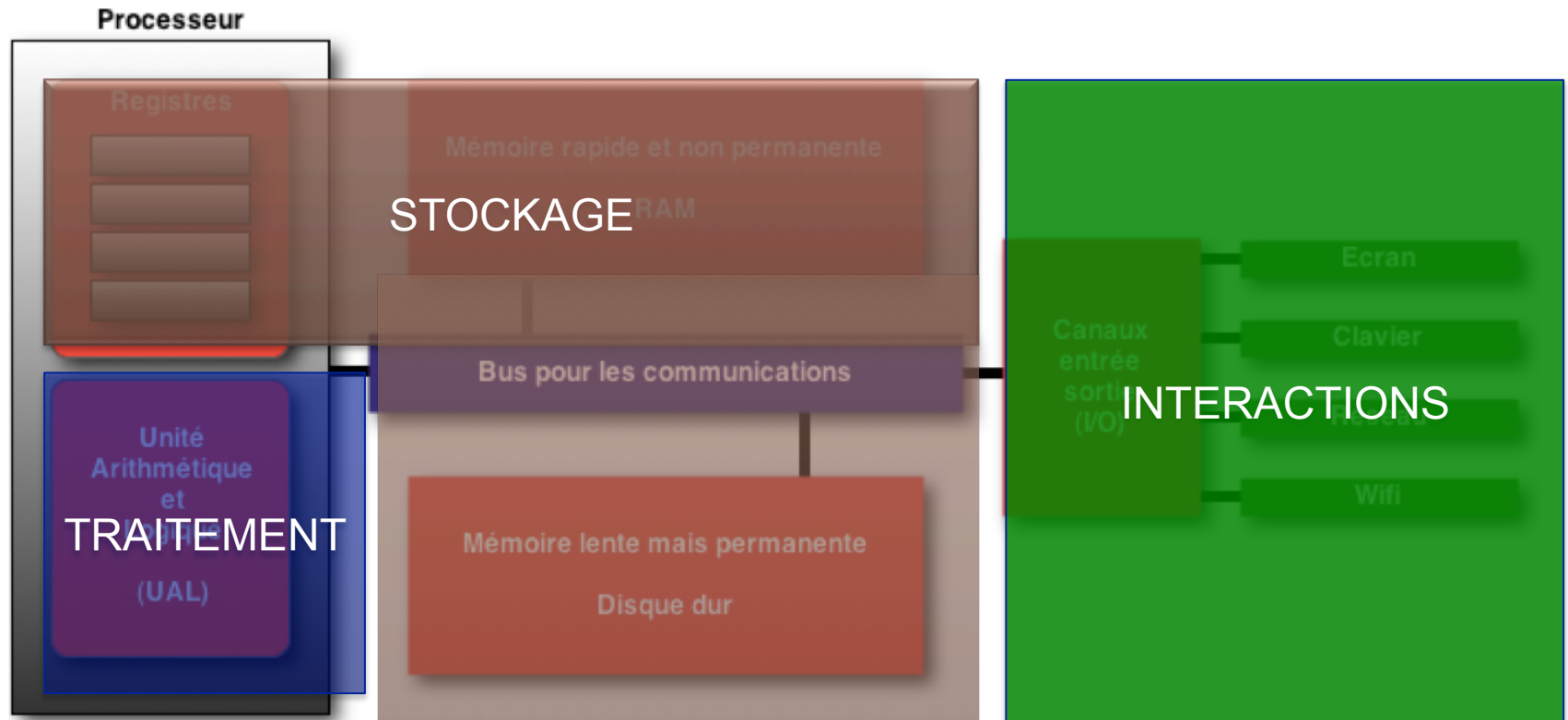


# Un support d'exécution : les éléments clés

- **Un ordinateur = regroupement de composants électroniques fournissant des capacités/ressources**
  - de stockage des données
  - de capture de stimuli extérieurs (physiques)
  - de communication de données avec d'autres ordinateurs
  - de calcul et manipulation de données, contrôle d'exécution
  
- **Un système d'exploitation = logiciel pour organiser, simplifier et optimiser l'accès aux ressources**
  - Mise en place du partage et protection des ressources (*traitement / stockage*)
  - Simplification de l'usage et de l'accès aux ressources

# Vision architecturale du ordinateur

- Intérêt : présenter une cartographie des ressources + de leurs interactions



# Stockage d'information

- **Un bit : unité de stockage d'information**  
peut prendre 2 valeurs : 0 et 1 (2 états possibles)
- **Les données manipulées par un processeur == séquences finies de bits**
  - 4 bits : 0110; 8 bits : 11010011...
- **Une séquence de N bits peut représenter n'importe quel élément d'un ensemble de taille inférieure à  $2^N$**
- **Ces séquences de bits peuvent être interprétées comme:**
  - Des nombres : 1001 = représentation base 2 de 9
  - Des mois : 000010000000 pour Mai

**Une séquence de bits =  
CE QUE VOUS DECIDEZ D'EN FAIRE (INTERPRETATION)**

# Un petit mot sur les systèmes numériques et le principe de représentation....

- Séquence N bits interprétable comme un nombre en base 2
- ATTENTION : cela ne veut pas dire que l'on stocke toujours un nombre en mémoire

000010000000 voulait dire « Mai » et pas  $2^7$

⇒ Indiquer à l'ordinateur comment interpréter les bits

- Représentations classiques :
  - Système binaire :  $b_7b_6\dots b_0 \rightarrow \sum_{i=0}^7 b_i \cdot 2^i$
  - Complément à 2 :  $b_7b_6\dots b_0 \rightarrow -(b_7 \cdot 2^7) + \left( \sum_{i=0}^6 b_i \cdot 2^i \right)$
  - Symbole ASCII : des symboles « % » « A » « 7 »  
<http://en.wikipedia.org/wiki/ASCII>

# Organisation du stockage

- **Organisation des bits en octet = 8 bits (granularité usuelle), plus pratique à écrire en base 16 (symboles: 0123456789ABCDEF)**
- **Problème du volume :**
  - Mozilla : 178 Mo de données utilisées dans certains cas
  - Base de données client : ~quelques Téra octets

## Comment retrouver les données intéressantes dans un tel volume ?

- **Index et référence :**
  - Index : une fonction associant un identifiant à une donnée (mieux quand il est unique)
  - Référence : une valeur d'identifiant pouvant être utilisé pour récupérer la donnée qui lui est associée via l'index.
  - résoudre la référence =  $\text{Index}(\text{Référence}) \rightarrow \text{obtenir la valeur}$

# Exemple Index – Référence

## ■ Identification des individus

- Index : Relation Identité – Numéro de sécurité sociale
- Référence à une personne : 19303301213 77 (n° sécu)

## ■ Identification des données sur le « web » :

- Index : Relation URL – Donnée sur un serveur sur le web
- Référence à une image : URL <http://www.ici.fr/img.jpg>

## ■ Identification d'un lieu (habitation)

- Index : Adresse Postale – Position géographique (lat,long)
- Référence : 1 rue du lac, 75013 Paris

## En pratique (1) mémoire

- **Mémoire (RAM) : composant permettant de stocker un ensemble d'octets de grande taille multiple d'une puissance de  $2^K$**
- **Caractéristiques :**
  - Index : 1 relation associant 1 numéro à chaque emplacement pouvant mémoriser 1 octet (le numéro est appelé **adresse**)
  - Granularité d'accès : groupe de 1 à 8 octets d'index consécutifs (ce groupe est appelé **mot mémoire**)
  - Référence à **un octet** : **une adresse**
  - Référence à **plusieurs octets contigus** :  
**1 adresse @ + nombre d'octets à lire à partir de @**



## En pratique (2) Les autres stockages

### ■ Justification technologique de leur intérêt (et/ou):

Plus rapide, moins couteux utilisable directement par le processeur ...  
beaucoup de raisons très variées

### ■ Registres : stockage mémorisant quelques octets

- taille = mot mémoire (8 octets sur une machine 64 bits)
- Directement nommés => pas d'index à base de numéros
- là où le processeur réalise ses calculs

### ■ Stockage de masse (disque dur) :

- Accès = bloc pour transferts vers ou depuis la mémoire (ensemble d'octet ~ 1000 octets)
- Index structuré : (cas disque dur non SSD)
  - Plateau, cylindre ... ~ adresse postale: rue, ville, pays

# Bilan sur l'organisation du stockage

## ■ 3 types de stockages essentiellement :

Registres, Mémoire, Stockage de masse (disque dur)

## ■ Notion d'index et de référence

- Index : le système d'association (id, valeur), l'id peut être défini en plusieurs morceaux
- Référence : un id (permettant de retrouver une valeur si il est complet et à jour... )

## ■ Références aux données en mémoire par le processeur

- Index: adresse  $\rightarrow$  1 octet
- Référence: dépend de ce qu'on veut récupérer... mais repose a priori sur le concept d'adresse

# Capacités de traitement (1)

- **Composant clé : le processeur**
- **Traitements = instructions (opérations élémentaires)**
- **Jeu d'instructions =**  
**{des opérations élémentaires supportées par le processeur}**
  - Calculs numériques
  - Transferts de données entre supports de stockage
  - Evaluations de conditions booléennes
  - ....
- **Problème: Comment indiquer au processeur les instructions à exécuter ?**

# Capacités de traitement (2) :

## Un peu d'histoire... ça commence en 1801

- **Ancêtre de l'ordinateur : Métier à tisser « Jacquart »**
- **Objectif : tisser un motif à partir de fil de couleurs différentes**
- **Principe : automatisation des mouvements de crochets/navette**
- **Mise en œuvre :**
  - Carton perforé = représentation de la description des mouvements
  - Répétition du cycle :
    - Décoder le mouvement suivant (navette et crochets) 1 pour chaque
    - Opérer les mouvements décodés



# Capacités de traitement (3)

## Rappel Architecture Von Neumann

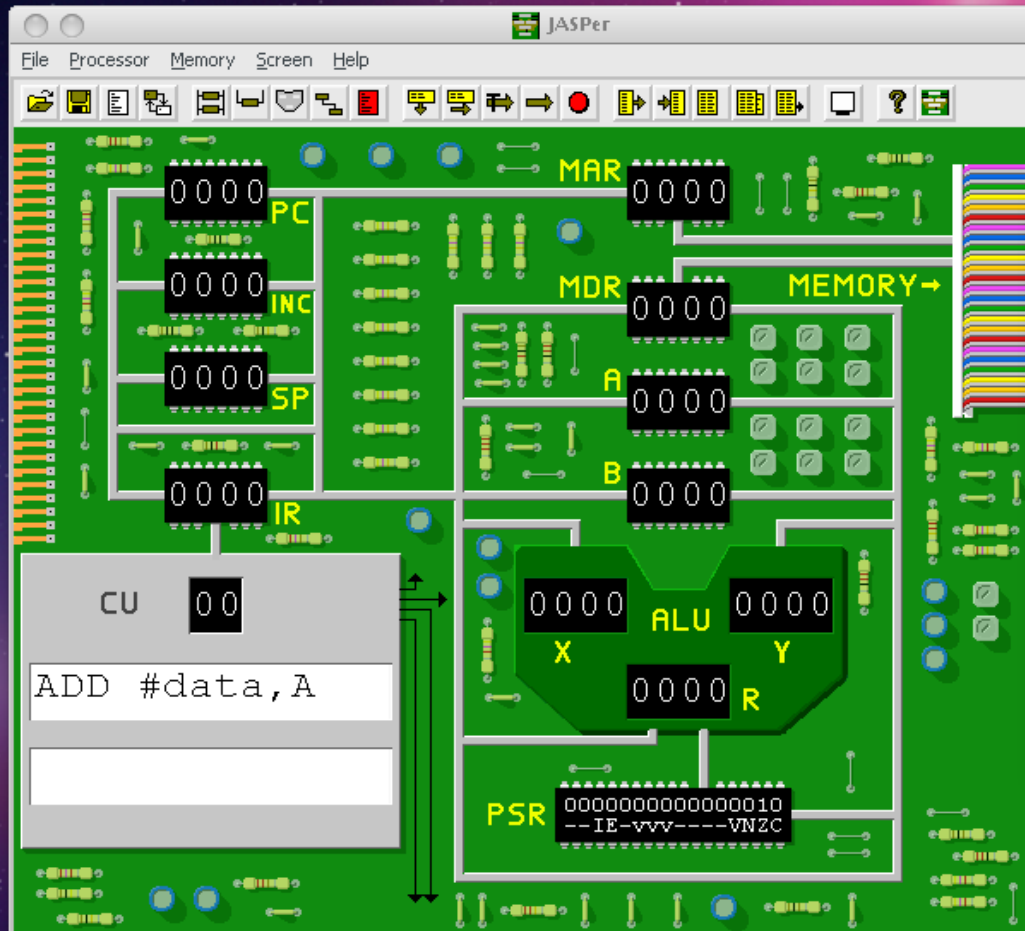
### ■ Caractéristiques principales

- Représentation binaire des instructions en mémoire
- Stockage sur les mêmes supports des données ET de la **représentation** des instructions

### ■ Automatisation de l'exécution

- Compteur ordinal (CO): registre contenant l'adresse de la prochaine instruction
- Répétition systématique de la logique d'exécution
  - Récupérer l'instruction associée à la référence contenue dans CO
  - Déterminer la nature de l'opération décrite par l'instruction
  - Récupérer les données d'entrée de l'opération

# Représentation visuelle du fonctionnement d'un ordinateur (processeur + mémoire) [1]

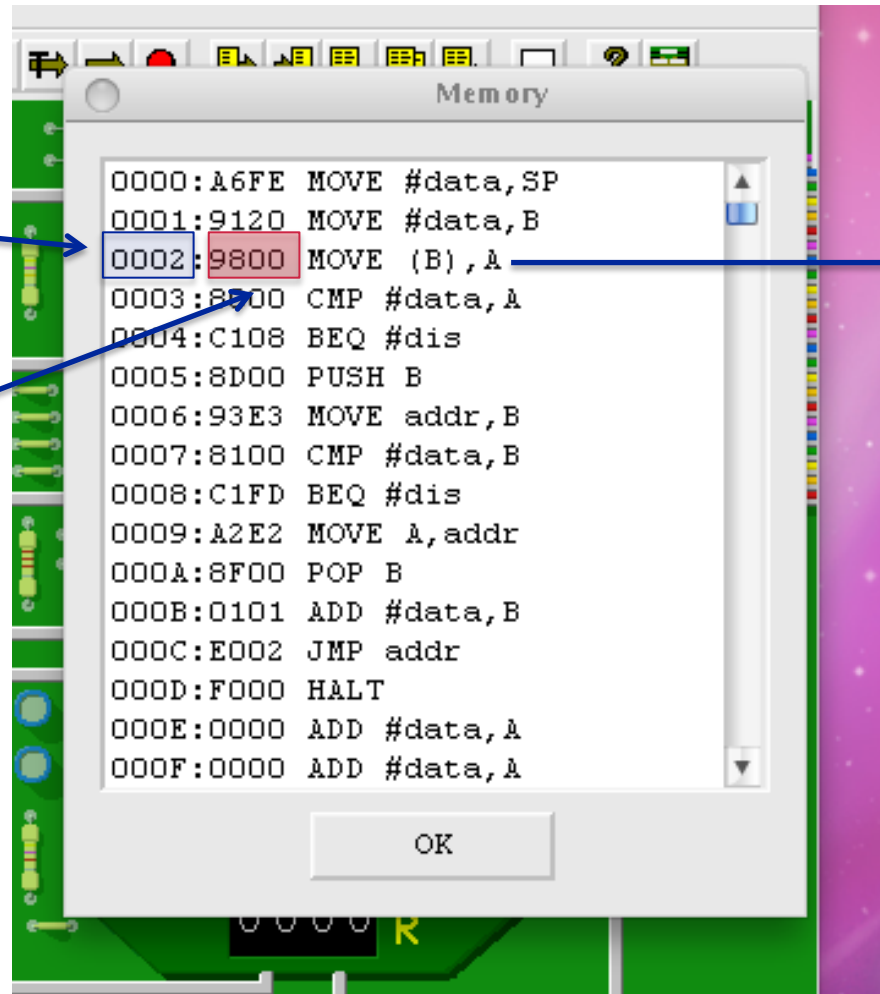


## Structure du processeur

- **Registres : PC, SP, IR, A, B**
- **Unité de contrôle (CU)**
  - Interprète IR
  - Orchestre les transferts inter registres
- **Mémoire**
  - Mots de 2 octets
  - Référence dans MAR
  - Valeur dans MDR
- **Codage instructions:**
  - IR = 00 00 => A reçoit A + 0
  - 2 premiers = opération
  - 2 derniers = données

# Représentation instructions en mémoire

Référence =  
adresse



Interprétation

Valeur =  
Code instruction

ATTENTION  
notation base 16  
0123456789ABDEF

# Instruction et comportements modifiant CO

- **Instruction de contrôle : instruction ayant un impact sur la valeur de CO**
  - Branchement de déroutement et restauration (paire d'instructions call-ret, int-iret...)
  - Branchement conditionnel (selon une condition)
  - Branchement inconditionnel (systématique)
  
- **Observation : possibilité de concevoir une séquence d'instructions**
  - Transférant des données entre registre et mémoire
  - Réalisant des calculs / comparaison
  - Déterminant l'adresse de la prochaine instruction à exécuter



# Le cas particulier du Déroutement avec restauration

On veut calculer

$$\sum_{j=121}^{242} j$$



Rappel Somme  $1 \dots N = N*(N-1)/2$   
=> calcul possible en  $O(1)$

idée N dans Ra et résultat dans Rb  
Rb doit contenir  $((Ra-1) * Ra)/2$

Pb pas calculable en 1 coup

@	Instruction
911	$Rb \leftarrow Ra-1$
912	$Rb \leftarrow Ra * Rb$
913	$Rb \leftarrow Rb/2$
914	....
915	....

# Le cas particulier du Déroutement avec restauration

On veut calculer

$$\sum_{j=121}^{242} j$$



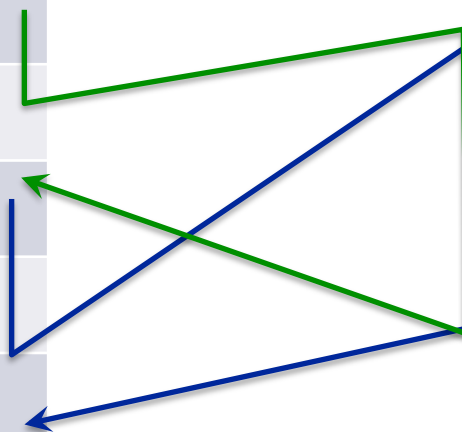
Rappel Somme  $1 \dots N = N*(N-1)/2$   
 $\Rightarrow$  calcul possible en  $O(1)$

idée N dans Ra et résultat dans Rb  
 Rb doit contenir  $((Ra-1) * Ra)/2$

Pb pas calculable en 1 coup

@	Instruction
1	Ra $\leftarrow$ 120
2	Call 911
3	Rc $\leftarrow$ Rb
4	Ra $\leftarrow$ 242
5	Call 911
6	Rb $\leftarrow$ Rb - Rc

@	Instruction
911	Rb $\leftarrow$ Ra-1
912	Rb $\leftarrow$ Ra*Rb
913	Rb $\leftarrow$ Rb/2
914	Ret
915	....



# Bilan sur les capacités d'exécution

- **Représentation en mémoire de séquence d'opérations dont l'exécution est automatisée**
- **Capacité à définir la prochaine instruction à exécuter**
- **Capacité à réutiliser une même séquence d'instructions dans différents « contextes »**
- **Capacité à pouvoir arrêter une séquence d'exécution pour faire autre chose (expliqué en cours de système):**
  - Soit parce que le processeur ne sait pas continuer
  - Soit parce qu'il faut exécuter un autre traitement (qui peut n'avoir aucun rapport avec celui en cours).

## Rappel :

### Un support d'exécution : les éléments clés

- **Un ordinateur = regroupement de composants électroniques fournissant des capacités/ressources**
  - de stockage des données
  - de capture de stimuli extérieurs (physiques)
  - de communication de données avec d'autres ordinateurs
  - de calcul et manipulation de données, contrôle d'exécution

**Problème : coder directement en langage machine  
== construire un château de sable grain par grain...  
faisable mais très fastidieux et technique**

**Voyons l'intérêt des langages de programmation**



# De l'algorithme à son exécution

# Langage de programmation une convention d'écriture sur ...

- **la définition des données (types, identifiants, visibilité, valeur..) et la manière d'y faire référence**  
int i=0; ou Eleve E;
- **les opérations que l'on s'autorise à utiliser sans avoir à en redéfinir systématiquement le sens**  
 $w \leftarrow 3$ ; (par exemple); ou « if (x<2) {x++;} »
- **la manière dont on définit des séquences d'instructions réutilisables (fonctions, méthodes) et leurs modes d'accès**  
this.set\_x(4); vs set(x,4);
- **La structuration du programme**  
Classe / package / fichiers / modules et espaces de noms...

# Pb de l'exécution d'un programme

- **Les éléments clés qui ont été abstraits :**
  - La nature des traitements et **leurs références**
  - La représentation des données et **leurs références**
- **Hypothèse : programme accessible en mémoire**

**PB n°1 : la nature du traitement est décrit en texte et pas en instructions machine**

**PB n°2 : la représentation des données et de leurs références ne correspondent pas directement à des adresses**

# Stratégie de mise en œuvre

## ■ Interprétation (1 étape):

1. un ensemble d'instructions déjà en mémoire (le shell)
  - lit le programme (texte sous forme de séquence de commandes),
  - analyse les références (chemin vers un fichier),
  - réalise les traitements pas à pas

**Conséquence: analyse à refaire à chaque nouvelle exécution**

## ■ Compilation et chargement pour exécution (2 étapes):

1. Compilation: traduit le programme (texte en C) en éléments équivalents du langage machine (adresses, instructions binaires)
2. lancement de l'exécutable

**Conséquence: compilation à refaire à chaque modification du programme**

Un ensemble d'instructions (système d'exploitation) place la représentation binaire en mémoire pour en exécuter les instructions (**chargement + exécution du point d'entrée**)



# Des exemples de langages et d'usages associés !!!

## ■ Programme à interpréter = script (ref. cinéma)

- Calculs et manipulation de textes : Lisp, perl
- Langages web : PHP, scripts html

## ■ Langages compilés :

- C / C++ : programmation système / interface / robotique (beaucoup de programme en robotique en C++)
- Ada : programmation systèmes critique (trains, avions, satellites...)

## ■ Ceux qui sont au milieu...

- Java : compilation des références et opérations complexes puis interprétation d'instruction génériques

# Principe de fonctionnement d'un compilateur (vous en verrez plus plus tard...)

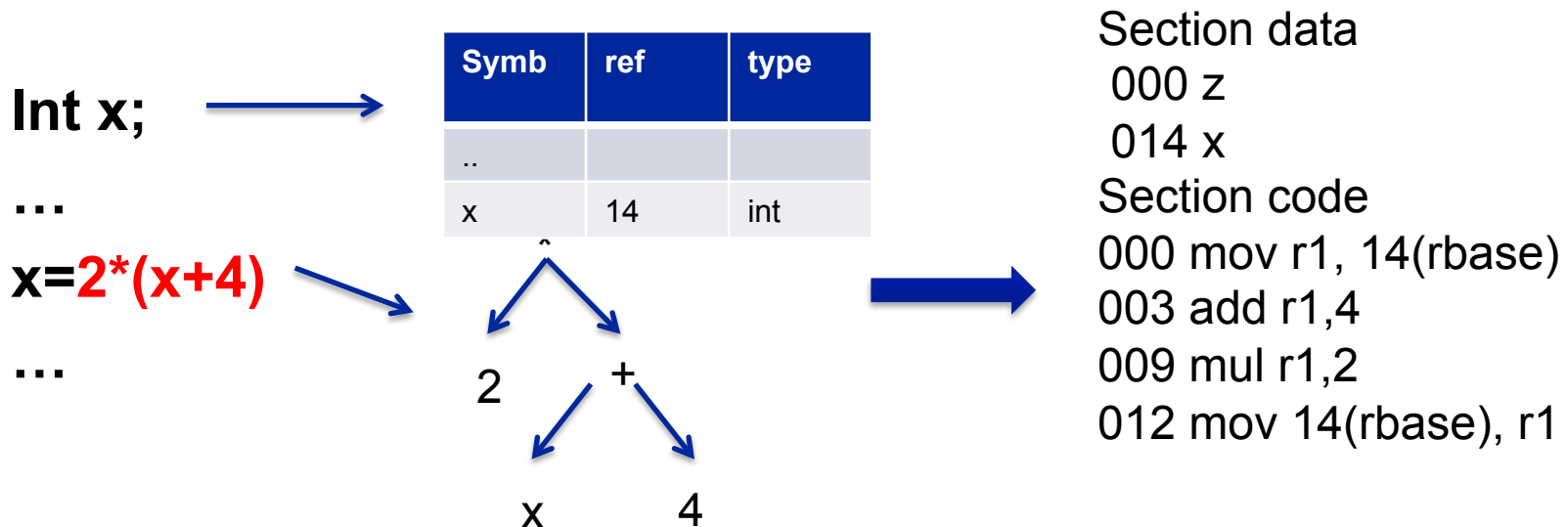
- **Hypothèse : texte = succession de symboles**
- **Analyse lexicale: analyse des symboles pour identifier des mots clé, la ponctuation...**
- **Analyse syntaxique: identification de la structure des « phrases »**
  - sujet / verbe / compléments
  - <identifiant> <affectation> <expression>
- **Analyse sémantique: Interprétation du sens de la « phrase » par rapport à sa structure**
  - Apprend! Apprenez! Apprendriez vous?
  - Déclaration de variables, d'une opération, exécution d'un calcul...
- **Génération de code: synthèse du code machine équivalent / traduction des références....**

# Compilation: traduction de références abstraites en références concrètes (adresses)

## ■ Table des symboles et adresses relatives

- Données et instructions organisées en sections
  - Rangées séquentiellement, avec un index relatif à la section
  - Référence concrète=adresse début de section+adresse relative
- Si un nom est utilisé mais pas défini => erreur de compilation

## ■ Compilation des expressions,



# Comment exécuter les programmes compilés

## Problème du chargement

- **Compilation : traduction des concepts du programmes (donnée et références) en langage machine**
- **Comment l'exécuter?**
- **Idée : Si on a la représentation en langage machine il suffit :**
  - De la charger à une adresse X (copier le binaire en mémoire)
  - Calculer l'adresse du point d'entrée (adresse de la fonction main)
  - Modifier CO à cette valeur ... c'est parti

# Bilan langages de programmation : Du programme jusqu'à l'exécution

## ■ Le rôle de la compilation

- Traduction des opérations en séquences plus élémentaires
- Traduction des références aux données et traitements

## ■ Le problème de la traduction des références

- Toutes les références n'ont pas une adresse fixe connue à l'avance => Que faire ?
- Que faire si l'on ne souhaite pas placer les données toujours au même endroit ?

# PB n° 1 : adresses absolues vs relatives

## ■ Programme :

```
sommeKaN(K,N) {  
  return (somme1aN(N)-somme1aN(K-1));  
}
```

```
Somme1aN(N) {  
  return (N*(N-1))/2;  
}
```

@	Instruction
1	Ra ← 121
2	Call 911
3	Rc ← Rb
4	Ra ← 242
5	Call 911
6	Rb ← Rb - Rc

**Question : Que fait on si 911-915 est déjà occupé par d'autres instructions ?**

**Service Système n°1 : créer l'illusion que chaque application a son propre espace d'adressage.**

## PB n° 2 : Rappel convention pour fournir les données d'entrées : point d'entrée et paramètres

### ■ Ce que vous devez savoir :

- point d'entrée == **convention du langage de programmation** pour dire où l'exécution du programme doit débuter (*main (...) en java*)
- Noms de variables prédéfinies contenant des données définies au moment du démarrage de l'exécution du programme (*args en Java*)

**Question : qui configure le calculateur pour exécuter le programme (définition de CO == adresse de point d'entrée) ? qui récupère les valeurs des paramètres ?**

**Service Système n°2 : lancement du programme et résolution des références aux paramètres par un code tiers (crt0.o)**

# Vue simplifiée du chargement / exécution

- **Charger chaque « section en mémoire »**
- **Définir les registres d'adresses de début de section**
- **Calculer l'adresse du point d'entrée**
- **Placer les valeurs des paramètres à leur place attendue en mémoire**
- **Modifier CO pour exécuter le point d'entrée**

.... Exécution du programme ....



# Et avec tout cela on fait quoi

- **Presque tout ce que vous utilisez tous les jours**
  - Systèmes bureautiques
  - Tableau de contrôle d'un véhicule
  - Tableau de commande d'un robot outil
  - Serveur de transactions bancaires
- **Les concepts qu'on abordera en détail dans l'UE:**
  - Les constructions du langage C : principes et usages
  - La pratique de la compilation : le C en exemple
  - Le fonctionnement des trois services clés du SE : ordonnancement, gestion mémoire, et synchronisation
  - Et un peu de système de fichier ...