

#### Licence informatique & vidéoludisme Semestre 5

# Interprétation et compilation



Chapitre 6

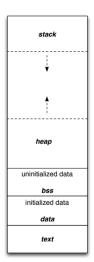


Pablo Rauzy <pr@up8.edu>
pablo.rauzy.name/teaching/ic

## La mémoire

#### Organisation de la mémoire

- La mémoire d'un programme est organisée en cinq sections :
  - le segment de code,
  - le segment de données initialisées,
  - le segment de données non-initialisées,
  - le tas,
  - la pile.
- ► (Ceci est au moins vrai pour les programmes type C sous UNIX.)
- Les trois segments sont encodés statiquement dans un exécutable.
- Le tas et la pile sont alloués dynamiquement par le système au lancement du programme.



- Le segment de code (aussi appelé segment texte) est celui qui contient les instructions exécutables du programme.
- Le plus souvent, il est de taille fixe et accessible en lecture seule pour des questions de sécurité.

5 / 14

- Le segment de données initialisées (aussi appelé juste segment de données) est celui qui contient les variables globales et statiques du programme.
- ▶ Il est de taille fixe et accessible en lecture-écriture.
- ▶ Il arrive qu'une portion soit en lecture seule (constantes globales).

- Le segment de données non-initialisées (aussi appelé segment BSS) est celui qui contient les variables globales et statiques du programme qui n'ont pas de valeur d'initialisation.
- ▶ Il est de taille fixe et accessible en lecture-écriture
- Le plus souvent, le système d'exploitation met la mémoire correspondante à zéro au lancement du programme.

- Le *tas* commence au dessus des segments de taille fixe.
- Il est généralement initialement de taille nulle.
- Sa limite est appelée le program break.
- C'est ici qu'on alloue dynamiquement de la mémoire (qui sera accessible en lecture-écriture):
  - l'appel système brk change la position du program break par celle reçu en argument,
  - l'appel système sbrk ajoute la valeur de son argument au program break.

- La *pile* grossit généralement vers le bas, en direction du tas.
- ► Elle est accessible en lecture-écriture et est gérée directement par le programme via le stack pointer.
- Elle sert à contenir les variables locales des fonctions.
- L'espace utilisée par une fonction est appelé son tableau d'activation.
- À noter:
  - au lancement du programme, argc, argv, et env sont poussées sur la pile par le système.

- On peut regarder la taille des segments statiques d'un exécutable avec la commande size.
- Regardons ensemble quelques exemples...

- Avec SPIM on a :
  - le segment de code (section .text),
  - le segment de données (section .data),
  - le tas (appel système sbrk),
  - la pile (pointeur de pile dans le registre \$sp).
- ▶ On a déjà vu comment utiliser le pointeur de pile et compiler le code.

Compilation La mémoire

### Le segment de données

- Lors de la compilation d'un programme, il est nécessaire de trouver dans le code source :
  - les variables globales / statiques,
  - certaines constantes qu'on ne peut pas laisser telles quelles dans les instructions (chaîne de caractères par exemple).
- Ces informations sont collectées lors d'une passe sur l'arbre de syntaxe abstraite.
- La section .data est écrite à partir de ces informations au moment de la production de code.

- La mémoire des variables créées dynamiquement mais qui ne sont pas locales doit être allouée sur le tas.
- Ce qu'on transmets alors, effectivement sur la pile, est un pointeur vers la zone mémoire allouée sur le tas.
- Exemple : une liste retournée par une fonction.
- ► Rappel:

code	fonction	argument(s)	résultat
<b>\$v0</b> = 9	sbrk	\$a0 (taille)	\$v0 (adresse)

- Les "valeurs de gauche" (à gauche du =) dans une assignation ne sont pas des expressions comme les autres.
- Étudions la compilation des instructions C suivantes :
  - \*a = 1312;
  - tab[5] = \*a;
- Le compilateur doit explicitement prendre en compte les différents cas de *lvalues*.

- → En TP, vous ajouterez la gestion des chaînes de caractères à un petit compilateur.
- → Tout de suite, ajoutons l'allocation dynamique et le déréférencement.