

Projet avancé : étude d'*Interim OS*

Marc Ducret Florentin Guth

9 janvier 2017

- 1 Structure du système d'exploitation
- 2 Gestion de la mémoire
- 3 Compilation à la volée
- 4 Améliorations apportées

Différents niveaux

2 couches

Interim OS est scindé en deux parties : une partie permettant de gérer précisément la mémoire, écrite en C, et une partie contenant la gestion des différents programmes (comme un éditeur, une console, ...).

Fonctionnement général

La partie gérant la mémoire fonctionne de la manière suivante :

- On lit l'expression *Minilisp* donnée,
- On formate cette expression en une représentation plus structurée pour faciliter la compilation,
- On produit du code assembleur correspondant à l'exécution de l'expression donnée, que l'on stocke dans un fichier temporaire,
- Le code produit utilise des fonctions spéciales d'allocations qui permettent de faire fonctionner le ramasse-miettes pour libérer la mémoire lorsque c'est nécessaire,
- On exécute ce code assembleur,
- On affiche le résultat (qui est une valeur *Minilisp*).

TODO

Si tu pouvais me rédiger (au moins un brouillon) cette partie, ce serait pas mal parce que je pense que tu connais mieux que moi.

Structure de données

```
_____ minilisp.h[81-91] _____  
81 typedef struct Cell {  
82     union ar {  
83         jit_word_t value;  
84         void* addr;  
85     } ar;  
86     union dr {  
87         jit_word_t size;  
88         void* next;  
89     } dr;  
90     jit_word_t tag;  
91 } Cell;
```

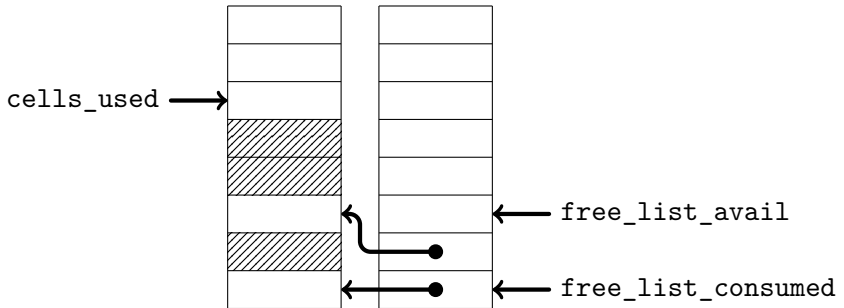
Listing 1 – La `struct` Cell

Avantages

Cette représentation a plusieurs avantages :

- Elle permet d'effectuer facilement (en théorie ...) la *garbage collection*, car en fonction du tag on sait si on a affaire à des entiers ou des pointeurs,
- Toute les valeurs ont la même taille (sans compter les cellules pointées par l'un des membres), et il n'y a pas de tableau, ce qui simplifie la gestion des blocs en mémoire.

Schéma de la mémoire



GC

Interim OS utilise un *GC mark-and-sweep* classique.

GC mark-and-sweep

Un *GC mark-and-sweep* est un *GC* qui parcourt en profondeur le graphe des *Cells* en marquant les nœuds rencontrés. Dans une deuxième phase, on libère (*sweep*) les nœuds non visités en parcourant l'intégralité du tas.

Les racines sont la pile, les fichiers ouverts et l'environnement global.

TODO

TODO

Truc