

Travail pratique #3 - IFT-2245

Nezha Chahid et Dejla Ben Ltaief P1069712

April 24, 2016

1 Introduction

Dans ce travail pratique, nous devons implémenter en langage C un programme qui simule un gestionnaire de mémoire virtuelle par pagination (paging). En simulant des accès mémoire consécutifs en traduisant les adresses logiques en adresses physiques de 16 bits.

2 Implémentation

2.1 Lecture

Nous avons commencée par trouver la page et l'offset d'une adresse logique donnée. On établit un lookup, si la page se trouve alors le tlb hit le found count sont est incrementés. Si la page n'est pas présente dans le tlb , alors on cheche dans la table des pages . Si on la trouve page found count et miss count sont incrementes. Si nous avons un miss et un page fault alors, on fait appel a la fonction demand-page. Finalement si le TLB est rempli, alors nous utilisons un algorithme de remplacement.

2.2 Ecriture

Clairement, c'est la meme implementation qu'on as fait pour la lecture sauf quelques petits changements, Nous ajoutons la sauvegarde du caractère a la mémoire.

3 réponses aux questions

3.1 Question1

Pour le tlb nous avons utilisée deux algorithmes,le premier FIFO, et le second LFU.

1. Algorithme FIFO

Nous avons choisi l'algorithme de remplacement FIFO parce qu'il est très simple à implémenter. un attribut age a été ajouté à la structure, à chaque fois qu'une entrée tlb est ajoutée au tlb, ageCounter est incrementée. si un remplacement doit être fait, on choisit tout simplement celle avec l'âge minimale.

Avantages du FIFO: Rapidité. pas de problème de famine.

Inconvénients du FIFO:

il ne prend pas en compte l'utilité des pages, il prend pas en compte les pages qui sont récemment utilisées, ni les pages qui sont fréquemment utilisées, une page qui est utilisée une seule fois peut remplacer une page qui est fréquemment utilisée.

Anomalie de Belady : on peut dans certains cas augmenter les échanges nécessaires si on augmente la taille de la mémoire.

2. Algorithme LFU

la moins souvent utilisée : on garde un compteur qui est incrementée à chaque fois que le cadre est référencé, et la victime sera le cadre dont le compteur est le plus bas. Nous l'avons implémentée de la façon suivante: A chaque fois qu'une entrée est ajoutée au tlb pour la première fois, L'attribut use est à 1. A chaque fois que la variable use est incrementée. si l'entrée sort du TLB table et elle s'introduit après, la variable use va être remise à 1.

Avantages du LFU:

Facilité d'implémentation.

Inconvénients du LFU:

Cet algorithme présente un problème quand une page est très utilisée pendant la phase initiale d'un programme, mais qu'elle n'est plus employée à nouveau par la suite. Comme elle a été amplement utilisée, elle possède un grand compte et reste donc en mémoire même si elle n'est pas utilisée.

3.2 Question2

Nous avons effectué quelques modifications au fichier command.in, et nous avons effectuée les tests suivants.

1. Fifo applique

```
tlb hits:    9
tlb miss:   161
tlb hit ratio: 0.052941
page found: 46
page fault: 124
page fault ratio: 0.729412
```

2. LFU applique

```
tlb hits:    12
tlb miss:   158
tlb hit ratio: 0.070588
page found: 46
page fault: 124
page fault ratio: 0.729412
```

3. Fifo applique

```
tlb hits:    762
tlb miss:    86
tlb hit ratio: 0.898585
page found: 776
page fault: 72
page fault ratio: 0.084906
```

4. LFU applique

```
tlb hits:    765
tlb miss:    83
tlb hit ratio: 0.902123
page found: 776
page fault: 72
page fault ratio: 0.084906
```

La pageFault ratio est la même pour les deux algorithmes, ceci est prévu, comme autrefois la page est chargée en mémoire, et que la mémoire est suffisamment grande pour stocker les données, alors aucun échange doit être effectué. Par ailleurs nous remarquons une différence entre tlb hit ratio pour LFU et FIFO dans les deux cas. LFU bat FIFO de 2 pourcent dans le premier test et de 1 pourcent dans le second test. Finalement, LFU est plus efficace que FIFO.

3.3 Question3

resultats-FIFO

Sans les changements

```
tlb hits:    6
tlb miss:   94
tlb hit ratio: 0.060000
page found: 21
page fault: 79
page fault ratio: 0.790000
```

Avec les changements

```
tlb hits:    1
tlb miss:   99
tlb hit ratio: 0.010000
page found: 21
page fault: 79
page fault ratio: 0.790000
```

Configuration

```
#define NUM_FRAMES 256*2
#define NUM_PAGES 256
#define PAGE_FRAME_SIZE 128
#define TLB_NUM_ENTRIES 8
#define PHYSICAL_MEMORY_SIZE (NUM_FRAMES * PAGE_FRAME_SIZE)
```

Nous avons fait des tests sur 100 elements D'après les images ci dessous, nous remarquons que pour l'algorithme fifo que la situation se degrade en modifiant le tlb entries a 8 le tlb-miss est passee de 96 a 99.

2 éme test:

Nous avons modifié le num frames a 512 et le ratio du Fifo a diminué , ce qui confirme son incovenient cité ci dessus ce qui n'est pas le cas pour LFU ou le hitratio reste le meme.

Avec les changements

```
tlb hits:    2
tlb miss:   98
tlb hit ratio: 0.010204
page found: 14
page fault: 86
page fault ratio: 0.860000
```

Nous avons essayé de modifier le Numpages en l'augmentant mais nous n'avons pas eu des changements dans les deux cas.

3.4 References

http://stic-os.webs.com/Support_Cours/Algorithmes%20de%20remplacement.pdf

Un ancien Tp

Plusieurs notes de cours