Esercizio -1 / Memoria Virtuale

- Si consideri un sistema a memoria virtuale con indirizzi virtuali espressi a 32
 bit, indirizzi fisici a 24 bit e pagine di 4K byte, e descrittori di pagina di 8
 byte:
 - 1) di quanti bit è costituito l'offset?
 - 2) di quante pagine sono costituiti rispettivamente lo spazio di indirizzamento virtuale e quello fisico ?
 - 3) quanti byte occupa la tabella delle pagine?
 - 4) Come è organizzata una tabella delle pagine a due livelli corrispondenti rispettivamente a gruppi di 12 e 8 bit ?
 - 5) calcolare quante pagine occupa un processo con una impronta memoria iniziale pari a 9734 KB. Successivamente, si calcoli il rapporto inflattivo dovuto al caso d'uso di tabella pagina a singolo, due livelli.

Soluzione

1) Dai dati problema si ha che una pagina memoria ha dimensione 4KB. Di conseguenza, per indirizzare un byte all'interno pagina ci servono 12b: 4KB = 2^12B . Pertanto abbiamo la seguente configurazione degli spazzi indirizzi:

#pg_virt	12b	#frame	12b
		// I da 110	

2) Con un indirizzo virtuale ampio 32b ne risultano 32-12 = 20b per esprimere un indirizzo di pagina virtuale. Di conseguenza abbiamo:

```
\#pagine_virtuali = 2^2 = 1M
```

In modo analogo: 24-12 = 12b per esprimere un indirizzo di frame memoria. Ne risulta:

```
\#frame = 2 ^ 12 = 4K
```

Pertanto si ha la seguente configurazione dei spazzi di indirizzamento:

1	1	!	1		1
20b	12b			12 b	12b

Soluzione

- 3) Un descrittore di pagina è di 8B, avendo 1M pagine virtuali, ne risulta una dimensione pari a $D_{tabella}=2^20*20*2^3B=8MB$
- 4) Stiamo usando una tabella di pagine a due livelli. I 20b virtuali sono suddivisi in: 12b per indirizzamento all'interno della pagina di primo livello, 8bit per indirizzamento all'interno di una pagine di secondo livello, ovvero per identificare il frame memoria. I restanti 12b sono dell'offset. Pertanto le tabelle avranno le seguenti dimensioni:

$$D_{tabella_outter} = 2^12 * 2^2 B = 16KB$$

 $D_{tabella_inner} = 2^8 * 2^3 B = 2KB$

Osservazione: la tabella principale (outter) contiene indirizzi di memoria virtuale (32b) mentre un descrittore (entry tabella inner) contiene indirizzo frame fisico (24b) e informazione aggiuntiva (40b) come e.g., bit protezione.

5) Il processo richiede un #pagine_processo = $\lceil 9734/4K \rceil = 2434$.

$$R_{infl_singola} = 2^23B / (2434 * 2^12 B) \sim 84\%$$

$$R_{infl\ multi} = (16KB + [2434/2^8] * 2KB) / (2434 * 2^12 B) \sim 0.3\%$$

dovuto al fatto che basterebbero [2434/2^8] pagine di secondo livello per poter tracciare l'impronta memoria processo.

Esercizio -2 / Memoria Virtuale

Soluzione parziale di CE04/E3 - FIFO (4, 5, 6, 7 frame)

```
FIFO: 4 frame
```

FIFO: 5 frame

Esercizio -2 / Memoria Virtuale

0 0

0

0

```
FIFO: 6 frame
Riferimenti/tempo
RAM SLOT-1
RAM SLOT-2
                                                              3
RAM SLOT-3
                                                  3
                                                     3
RAM SLOT-4
RAM SLOT-5
RAM SLOT-6
Fault
Totale
                  10
FIFO: 7 frame
Riferimenti/tempo
RAM SLOT-1
RAM SLOT-2
RAM SLOT-3
                                      3
                                         3
                                            3
                                               3
                                                  3
                                                     3
                                                              3
                                                                  3
                                                                    3
RAM SLOT-4
                                         4
                                            4
                                               4
                                                  4
RAM SLOT-5
                                                              5
                                                                 5
RAM SLOT-6
RAM SLOT-7
```

Fault

Totale