## ĐẠI HỌC QUỐC GIA TP. HCM TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA

**ॐ**…≎…≪

# BÀI TẬP LỚN MÔN HỌC KIẾN TRÚC MÁY TÍNH (CO2008)



# *ĐỀ TÀI* BÁO CÁO BÀI TẬP LỚN CÁ NHÂN

LÓP: L14

HK231

### GVHD: NGUYỄN XUÂN MINH

### SINH VIÊN THỰC HIỆN

MSSV	НÓ	TÊN	% ĐIỂM	ÐIỂM	GHI CHÚ
2211185	Lâm Tuấn	Huy			

Tp. Hồ Chí Minh, năm học 2023 -2024

### YÊU CÂU

#### Đề 4:

<u>Câu 1</u>: Viết chương trình MARS MIPS dùng chức năng set seed (syscall 40) theo time (syscall 30) và các chức năng phát số ngẫu nhiên để phát ra 3 số ngẫu nhiên fi (0<fi<1000).

Lưu các kết quả chạy chương trình theo 3 dạng số lẻ lên tập tin SOLE.TXT trên đĩa thành 3 dòng như sau:

2 so le: fff.fff 3 so le: fff.ffff 4 so le: fff.ffff

Câu 2: Cho danh sách địa chỉ 32-bit truy xuất theo địa chỉ word như sau:

5, 164, 45, 4, 251, 90, 173, 164, 91, 44, 186, 252

- (a) Nếu dùng bộ nhớ cache Direct-mapped có 32 block, mỗi block chứa **1 word**. Hãy xác định địa chỉ theo bit, từ đó suy ra các vùng tag, index lưu trữ vào cache. Cho biết trạng thái Hit/Miss của chuỗi truy xuất trên.
- (b) Làm lại câu a) với bộ nhớ cache Direct-mapped có 16 block, mỗi block chứa 2 word.
- (c) Hãy xác định tổng số bit bộ nhớ cần dùng để xây dựng bộ nhớ cache trong cả 2 trường hợp. Biết rằng 1 phần tử cache sẽ chứa 1 bit V, các bit tag và dữ liệu.

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH Trang 1/3



### **BÀI LÀM**

#### Câu 2

a)

#### Trạng thái Hit/Miss:

- Bộ nhớ cache gồm  $32 = 2^5$  blocks, nên độ dài trường **index** là 5 bits.
- Mỗi block chứa 1 word =  $2^0$  word, nên word **offset** là 0 bit.
- Không gian địa chỉ là 8 word bits nên độ dài trường tag là 8-5-0=3 bits.

Word address	Binary	Tag	Index	Hit/Miss
5	000   00101	000	00101	Miss
164	101   00100	101	00100	Miss
45	001   01101	001	01101	Miss
4	000   00100	000	00100	Miss
251	111   11011	111	11011	Miss
90	010   11010	010	11010	Miss
173	101   01101	101	01101	Miss
164	101   00100	101	00100	Miss
91	010   11011	010	11011	Miss
44	001   01100	001	01100	Miss
186	101   11010	101	11010	Miss
252	111   11100	111	11100	Miss

#### Tổng bộ nhớ:

- Bộ nhớ cache Direct-mapped có 32 blocks.
- Mỗi block có 1 word =  $1 \times 4$  bytes =  $1 \times 4 \times 8 = 32$  bits.
- Mỗi block có tag địa chỉ là 32 index (word offset) 2 = 32 5 0 2 = 25 bits.
- Mỗi block có 1 valid bit.
- Do đó, tổng số bit bộ nhớ cache cần dùng:

$$32 \times (1 + 25 + 32) = 1856 \text{ bit}$$

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH Trang 2/3



b)

#### Trạng thái Hit/Miss:

- Bộ nhớ cache gồm  $16 = 2^4$  blocks, nên độ dài trường **index** là 4 bits.
- Mỗi block chứa 2 words =  $2^1$  words, nên word **offset** là 1 bit.
- Không gian địa chỉ là 8 word bits nên độ dài trường tag là 8-4-1=3 bits.

Word address	Binary	Tag	Index	Offset	Hit/Miss
5	000   0010   1	000	0010	1	Miss
164	101   0010   0	101	0010	0	Miss
45	001   0110   1	001	0110	1	Miss
4	000   0010   0	000	0010	0	Miss
251	111   1101   1	111	1101	1	Miss
90	010   1101   0	010	1101	0	Miss
173	101   0110   1	101	0110	1	Miss
164	101   0010   0	101	0010	0	Miss
91	010   1101   1	010	1101	1	Hit
44	001   0110   0	001	0110	0	Miss
186	101   1101   0	101	1101	0	Miss
252	111   1110   0	111	1110	0	Miss

#### Tổng bộ nhớ:

- Bộ nhớ cache Direct-mapped có 16 blocks.
- Mỗi block có 2 word = 2 x 4 bytes = 2 x 4 x 8 = 64 bits.
- Mỗi block có tag địa chỉ là 32 index (word offset) 2 = 32 4 1 2 = 25 bits.
- Mỗi block có 1 valid bit.
- Do đó, tổng số bit bộ nhớ cache cần dùng:

$$16 \times (1 + 25 + 64) = 1440 \text{ bit}$$

c) Tổng số bit cần dùng: 1856 + 1440 = 3296.

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH Trang 3/3