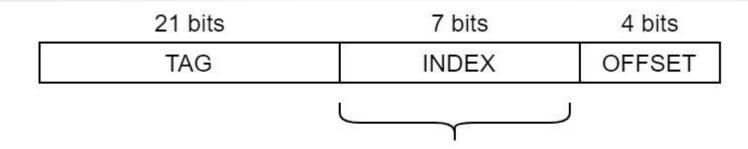
"بسمه تعالی" پاسخ تمرین سوم درس معماری کامپیوتر

سوال 1:

```
برای محاسبه حجم حافظه اصلی باید به تعداد بیت های آدرس هر خانه از حافظه دقت کنیم. در کل تعداد ۴+۲+۲ بیت داریم یعنی ۲۳۲ا. این ۳۲ بیت به ما فضایی معادل با ۲۳۲ حالت آدرس دهی را می دهد. این فضا معادل است با 4GB حجم حافظه اصلی.
```

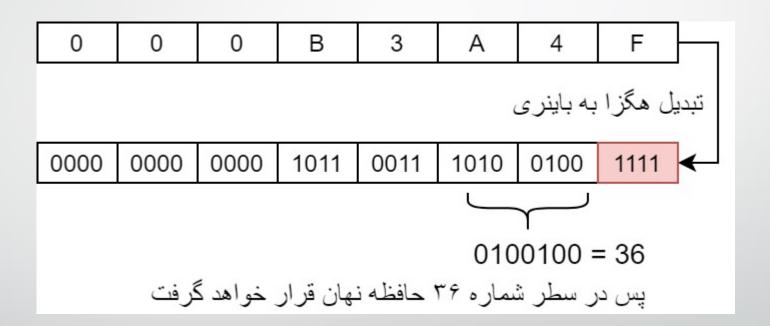
سوال 1:



به تعداد ۲۷ سطر حافظه نهان داریم

در هر خانه- یا سطر- از حافظه نهان تعداد ۱ بلاک ۱۶ بایتی نگه داشته می شود. پس حجم کلی حافظه نهان برابر است با: $2^7 \times 16 = 2^{11} = 2^7 \times 16$

سوال ۱: ج)



سوال ٢:

```
صورت سوال ابعداد ، و حجم حافظه های نهان ۳ طرح را خواسته:
(۱) ۱۰۲۴ سطر ۱ خانه ای ( هر خانه ۱ بایت) - ۱ کیلوبایت
(۲) ۱۲۸ سطر که هر کدام شامل ۲ خانه ۴ بایتی اند - ۱ کیلوبایت
(۱ کیلوبایت
(۳) ۲۵۶ سطر ۱ خانه ای ( هر خانه ۴ بایت) - ۱ کیلوبایت.
```

سوال ۲: ب)

در پاسخ به این قسمت باید توجه داشته باشیم که حجم حافظه نهان هر سه طرح یکسان است. لذا آنچه بر نحوه عملکرد طرح ها موثر است ، معماری حافظه نهان خواهد بود.

از آنجایی که در روش fully associative ما همواره به دنبال جای خالی در حافظه نهان هستیم (و تا زمانی که حافظه پر نشود ، جایگزینی نداریم) کمترین miss را خواهیم داشت. (۴۰٪ نرخ موفقیت) به همین ترتیب در روش set associative درجه miss ها بالاتر خواهد بود (چرا که در قبال کاهش زمان جست و جوی حافظه نهان برای آدرس درخواستی ، احتمال جایگزینی هر بلاک را بالاتر بردیم) (۲۰۰٪ نرخ موفقیت)

سوال ۲: ج)

```
زمان پاسخ گویی هر سه مورد:

direct mapping = 0.5*1 + 0.5*20 = 10.5 cycles

2way set associative = 0.7*2 + 0.3*20 = 7.4 cycles

fully associative = 0.9*5 + 0.1*20 = 6.5 cycles
```

cache:

سوال ۱.

cache:

سوال ۳:

cache:

3

cache:

1

0

cache:

2

0

cache:

3

1

سوال ۱.

cache:

سوال ۱

cache:

1

cache:

2

4

cache:

3

2

4

cache:

ı

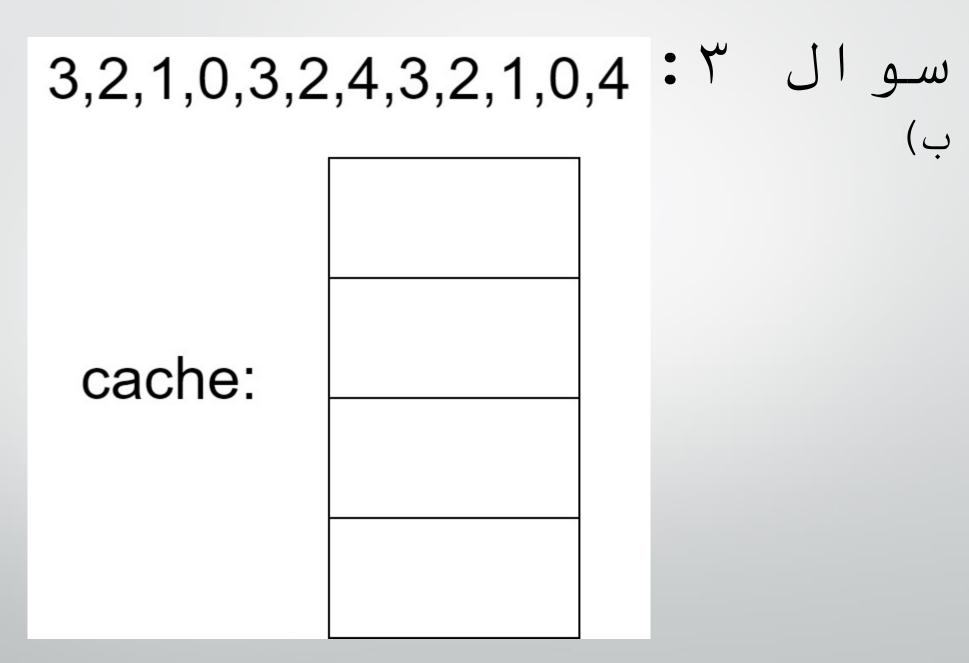
2

سوال ۱.

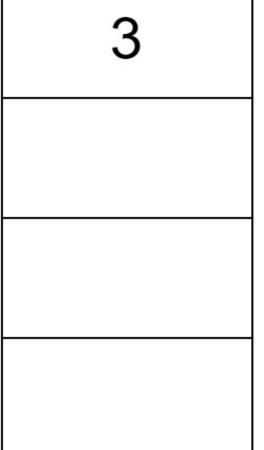
cache:

رخ موفقیت = ۲۵٪

cache:



3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4 : ۳ : 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4



رد ال ۲° 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4 تا 3,2,1,0,3

رو ال ۳ : 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4 ب)

(4000)
2
1

سـوال ۳: 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4

)
2
1
0

سـوال ۳: 3,2,1,0,<mark>3</mark>,2,4,3,2,1,0,4

3
2
1
0

رو ال ۳ : 3,2,1,0,3,<mark>2</mark>,4,3,2,1,0,4

3

cache:

سـوال ۳: 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4

4

2
1
0

رسوال ۳: 3,2,1,0,3,2,4,<mark>3</mark>,2,1,0,4

رسوال ۳: 3,2,1,0,3,2,4,3,<mark>2</mark>,1,0,4

رو ال ۳ : 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4 ب)

4

cache:

رو ال ۳ : 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4 ب)

0
3
2
1

سـوال ۳: 3,2,1,0,3,2,4,3,2,1,0,4

نرخ موفقیت \ \ \ \ /. =

سـو ال ۳: belady's anomaly

ناهنجاری بلیدی پدیده ای است که در زمان مدیریت حافظه با روش fifo رخ می دهد. بر اساس آن ، با افزایش قاب ها (یا خانه های ذخیره ادرس های اخیر) نرخ miss در توالی درخواست ها افزایش پیدا می کند. چرا که افزایش ظرفیت ممکن است (و در بیشتر شرایط چنین می شود) باعث ایجاد یک دنباله متوالی از miss شود. به همین خاطر هنگام به کار گیری سیاست fifo باید مد نظر داشت که غالبا افزایش ظرفیت حافظه نهان منجر به کاهش نرخ موفقیت ما مے شود.

سوال ۴:

در این سوال فرض می کنیم آدرس ها بر حسب بایت هستند.

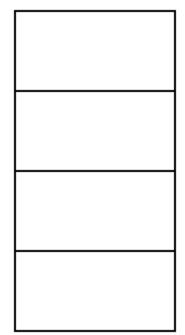
ابتدا هریک از آدرس های خواسته شده را به بلوک متناظرش نسبت می دهیم (یعنی مشخص می کنیم هر آدرس متعلق به بلوک شماره چند است) بر25 $_{2}$,21,05 $_{1}$,01,15,14,14,15,16,2,23,27,16,174,122,23,22,23,22,10 تقسیم کنیم تا شماره بلوک آن به دست آید

0,0,3,3,3,3,4,0,5,6,4,3,0,5,5,5,5,2,4,3,0,0,3,7,6

در نهایت برای آنکه شماره set هر درخواست را مشخص کنیم ، شماره بلوک آن را بر ۴ تقسیم می کنیم

0	0	3	3	3	3	4	0	5	6	4	3	0
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

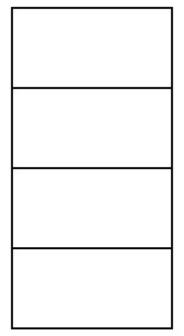
SET 1



SET 2

0	0	3	3	3	3	4	0	5	6	4	3	0
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1



	0											
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1 SET 2

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

3

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

3

SET 1

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

3

SET 2

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

3

	0											
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

4

SET 1

3

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

4

SET 1

3

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

	0											
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

	0											
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

	0											
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0												
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

			3									
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

			3									
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

			3									
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

			3									
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

			3									
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0	0	3	3	3	3	4	0	5	6	4	3	0
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

			3									
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0	0	3	3	3	3	4	0	5	6	4	3	0
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

0	0	3	3	3	3	4	0	5	6	4	3	0
5	5	5	5	2	4	3	0	0	3	7	6	

SET 1

SET 2

HIT RATE = 18/25 = 72%