

۹۹۳۱۰۳۰

اشکال شکلیا

تصویر (۲) معماری کامپیوتر

(۱) دستورالعمل‌های نوع اول (۲ عملوند ثباتی) با ۴ بیت opcode :  $2^4 = 16$   
 دستورالعمل‌های نوع دوم (یک عملوند حافظه) با ۳ بیت opcode :  $2^3 = 8$

ثبات‌های خاص منظور

ثبات‌های عام منظور

حافظه

✓

PC 9 bit

13 bit

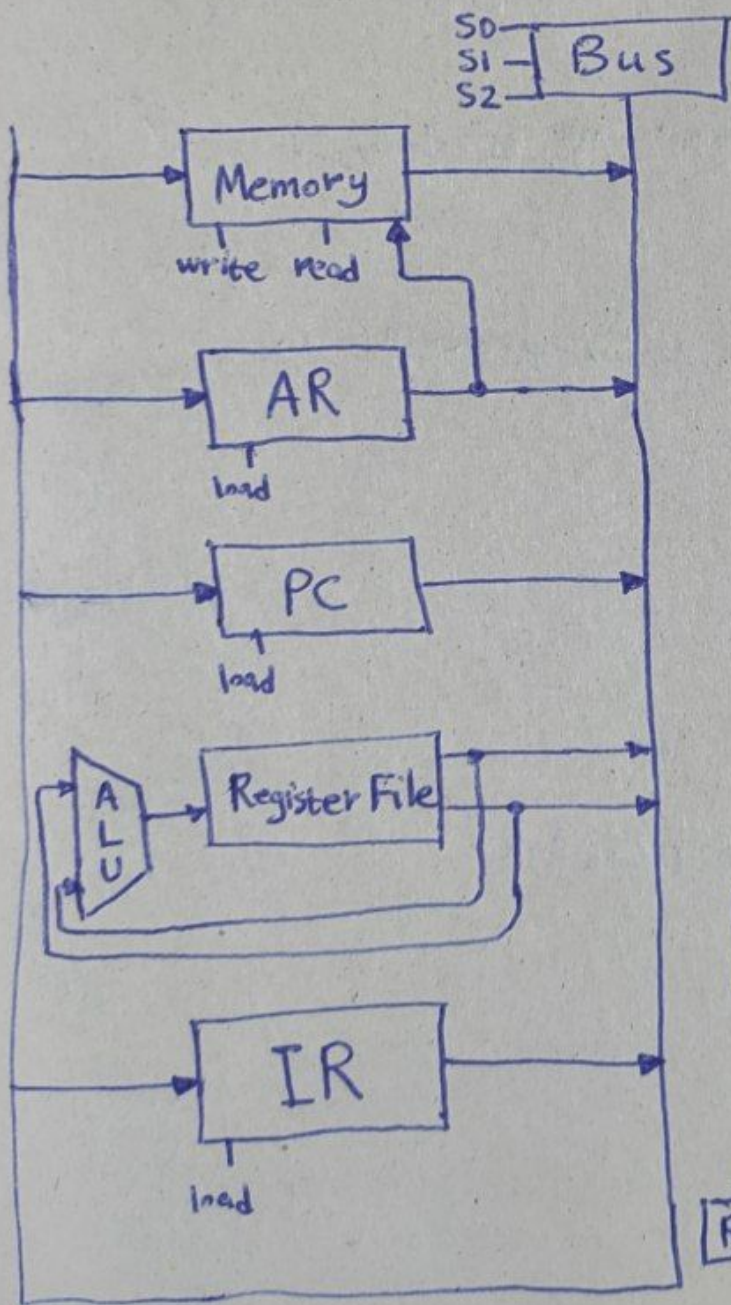
512 x 13 bit

AR 9 bit

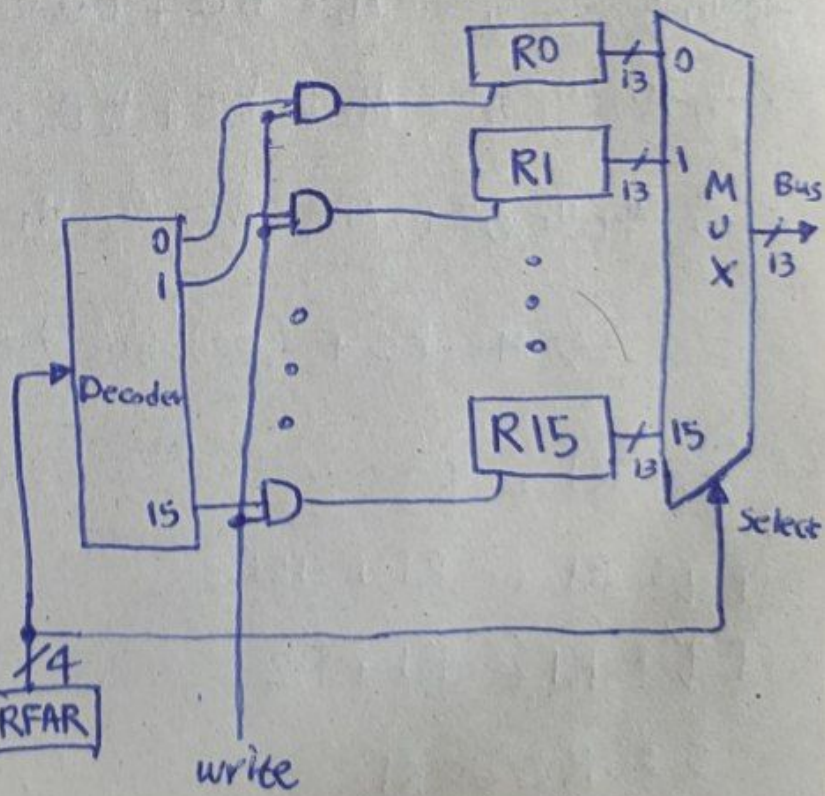
x16  
تعداد

IR 13 bit

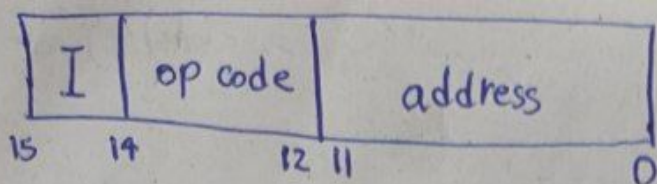
RFAR 4 bit



Register File:







✓ (۲) دستور العمل های ۱۲ بیتی به فرمت زیر:

سه نوع دستور العمل داریم:

I memory reference: اگر  $op\ code \neq 111$  که اگر  $I = 0$  آدرس دهی مستقیم به حافظه و

اگر  $I = 1$  آدرس دهی غیر مستقیم خواهد داشت. address حاوی ~~آدرس~~ آدرس عمل وند در حافظه است.

II register reference: اگر  $op\ code = 111$  و  $I = 0$ ، که با ~~یک~~ یک کردن یکی از بیت های

۰ تا ۱۱، نوع عملیات مشخص می شود.

III I/O operation: اگر  $op\ code = 111$  و  $I = 1$ ، که با یک کردن یکی از بیت های ۷ تا ۱۱

نوع عملیات مشخص می شود.

✓ در دستور العمل های memory ref. امکان آدرس دهی به دو شکل مستقیم و غیر مستقیم را

به ما می دهد.

در حالت  $op\ code = 111$  مشخص کننده تفاوت دستور العمل های register ref. و I/O op. است.

(۳)

$$M_1 = b'c' + b0 \quad \text{خروجی مالتی پلکس بالا چپ}$$

$$M_2 = bc + b'0 \quad \text{خروجی مالتی پلکس پایین چپ}$$

$$M = M_2 + M_2' M_1 \quad \text{خروجی مالتی پلکس راست}$$

$$\Rightarrow M = bc + (bc)'(b'c') = bc + b'c'$$

(۴)

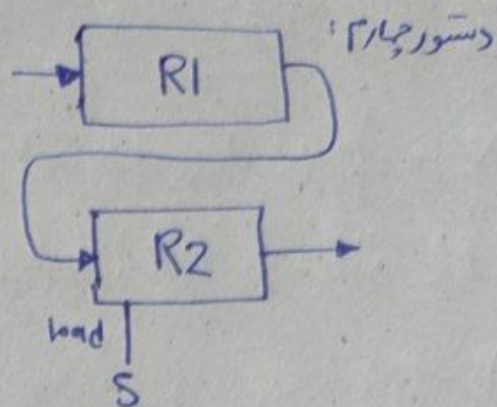
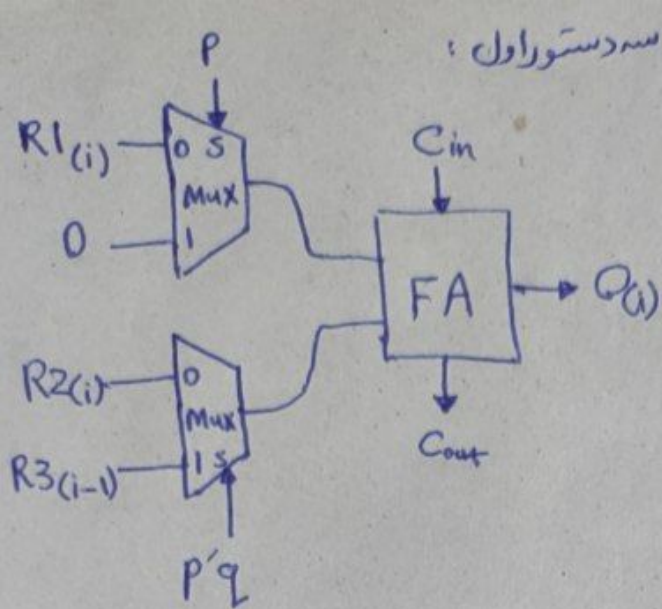
$$p: R1 \leftarrow R2$$

$$p'q: R1 \leftarrow R1 + \text{shl} R3$$

$$p'q': R1 \leftarrow R1 + R2$$

$$s: R2 \leftarrow R1$$





(۵) ✓ نادرست، هر خروجی دیکودر به لود یک رجیستر وصل است و ۷ رجیستر داریم.  
پس یک دیکودر  $2^3 \times 8$  می تواند کافی باشد.

✓ درست، به ازای هر بیت از هر رجیستر یک بافر سه حالت نیاز داریم پس  $16 \times 7$   
بافر نیاز است. همچنین برای هر رجیستر باید یک خروجی دیکودر داشته باشیم که با توجه به  
۷ رجیستر نیاز به یک ~~دیکودر~~  $2^3 \times 8$  داریم.

✓ نادرست، زبان های سطح بالا مستقل از معماری و ISA هستند و کامپایلر آنها می تواند  
یک برنامه یکسان را برای ماشین های متفاوت ترجمه کند.  
✓ نادرست، اگر در مدار جمع کننده، R1 با q and بشود و فلیپ فلاپ ها در  
لبه بالا رونده کلاک load شوند، conflict رخ نمی دهد.

(۶) ✓ ISA تعیین می کند کامپیوتر چه کارهایی می تواند کند و کامپایلر از ISA برای نوشتن برنامه  
به زبان ماشین استفاده می کند. ریزمعماری یک سطح پایین تر از ISA است و مشخص می کند که  
پیاده سازی سخت افزاری ISA چگونه باشد. بنابراین یک ISA یکسان می تواند با ریزمعماری های

مختلف پیاده سازی شود. ✓ 1) ISA 2) MicroArch. 3) ISA, MicroArch. 4) MicroArch.