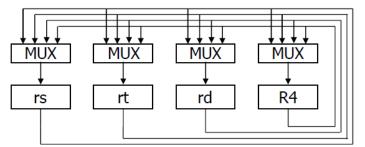
1. (آ) نقطه به نقطه: با توجه به اسلاید های درس میدانیم اتصال point to point مشابه تصویر زیر به ازای هر رجیستر به تعداد بیت های ورودی اش یک مالتی پلکسر که به تعداد رجیستر ها ورودی



میگیرد نیاز دارد. همچنین برای کدگذاری 32 ثبات در مبنای میگیرد نیاز دارد. همچنین برای کدگذاری 32 ثبات در مبنای 2 به 5 بیت نیاز داریم. بنابراین تعداد سیگنال کنترلی لازم برای هر مالتی پلکستر 5 تاست. بنابراین ما به:

- 32*32= 1024 عدد مالتي پلكسر 32 به 1
 - 32 *= 160* سيگنال كنترلى

نياز داريم.

ارتباط با common bus: مجددا میدانیم در این نوع اتصال برای هر ثبات به دو سیگنال common bus: مجددا میدانیم در این نوع اتصال برای هر ثبات به دو سیگنال bus و مجددا میدانید. بنابراین: enables

- Bus sue 1 •
- 42 = 32 = 48 عدد سیگنال کنترلی

rs rt rd R4

(ب) با توجه به توضیحات قسمت الف با 64 رجیستر قطعات و سیگنال های مورد نیاز به شرح زیر است:

نقطه به نقطه:

- 2048 = 64*32 عدد مالتي پلکسر 32 به 1
 - 384 = 6*64 سيگنال کنترلي

: common bus

- Bus see 1 .
- 2* 44 = 128 عدد سيگنال كنترلي
- (ج) مجددا با توجه به توضیحات داده شده، برای 32 ثبات 64 بیتی داریم:

نقطه به نقطه:

- 48*32= 2048 عدد مالتي پلکسر 32 به 1
 - 32 *= 160* سيگنال كنترلى

: common bus

- Bus see 1 .
- 4 = 32 *2
 عدد سیگنال کنترلی



 $(\tilde{1})$.2

reset: $R1 \leftarrow 0$

 $(\overline{reset} \& B): R1 \leftarrow A$

 $C: E \leftarrow R2 + 2$

 \overline{C} : E \leftarrow R1

reset: $R2 \leftarrow 0$

 $\overline{reset}: R2 \leftarrow E$

(ب)

	O<=	10<=	20<=	<i>30</i> <=	40<=	<i>50</i> <=
Α	4	5	19	17	11	3
В	0	1	1	0	1	0
С	1	1	0	1	0	1
R1	0	5	19	19	11	11
E	4	6	19	9	11	23
R2	2	4	5	7	19	21

 $(\tilde{1})$.3

$$A: R_0 \leftarrow R_0 + 1$$

$$B \colon R_2 \leftarrow R_2 \oplus R_0, \qquad R_0 \leftarrow R_0 + 1$$

$$C: R_1 = R_1 - 1, \qquad R_2 = R_1 + R_2 \text{ (sequential)}$$

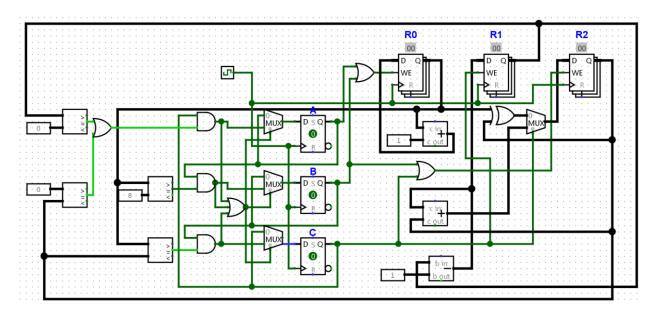
$$(A \& R_0 = 8): B \leftarrow 1, \qquad A \leftarrow 0, \qquad C \leftarrow 0$$

$$(B \& R_0 = R_2): C \leftarrow 1, \qquad A \leftarrow 0, \qquad B \leftarrow 0$$

$$(C \& (R_1 = 0 \mid R_2 = 0)) : A \leftarrow 1, \qquad B \leftarrow 0, \qquad C \leftarrow 0$$



(ب)



4. ابتدا مقدار ثبات ها بعد هر کلاک را محاسبه می کنیم:

شماره کلاک	خط های اجرا شده	RO	R1	R2
1	1	1	5	6
2	2	2	4	6
3	3	3	4	12
4	4	4	4	0
5	5	0	4	0
6	1	1	4	4
7	2	2	3	4
8	3	3	3	8
9	4	4	3	2
10	5	0	3	2
11	1	1	3	5
12	2	2	2	5
13	3	3	2	10
14	4	4	2	0
15	5	0	2	0
16	1	1	2	2
17	2	2	1	2
18	3	3	1	4

19	4	4	1	0
20	5	0	1	0
21	1	1	1	1
22	2	2	0	1
23	6	2	0	1

می شود. RO = 2, R1 = 0, R2 = 1 می شود.

- 2) همچنان مطابق جدول 32 سیکل میگذرد.
 - 3) در ستون دوم جدول نوشته شده است.
- بار تكرار شده اند. RO = 0,1,2 هر كدام 5 بار و حالت هاى RO = 0,1,2 هر كدام 4 بار تكرار شده اند.

5. با استفاده از روش "الگوريتم اقليدسي بر پايه تفريق(Subtractive Euclidean Algorithm) " طراحي مي كنيم:

$$(R1 > R2)$$
: $R1 \leftarrow R1 - R2$

$$(R1 < R2)$$
: $R2 \leftarrow R2 - R1$

$$(R1 = R2): R3 \leftarrow R1$$

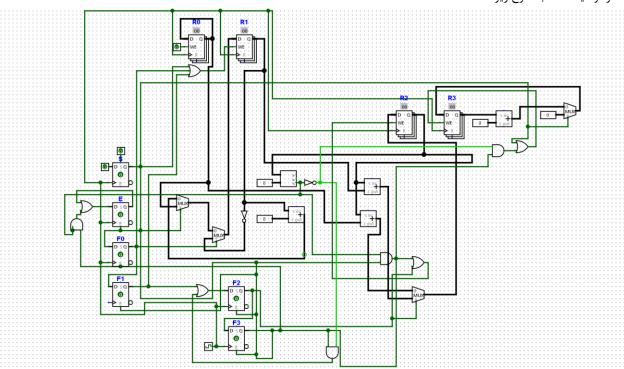
R2 = R2 % و R3 = R2 / R0 یک تقسیم عددی بر پایه ی تفریق متوالی را انجام می دهد. این کد معادل R3 = R3 = R3 % و R3 = R3 % است!

ابتدا خارج قسمت را صفر و مقدار RO را در R1 ذخیره می کنیم سپس با 2 مرحله مقدار R1 را قرینه میکنیم (در مبنای مکمل 2). سپس از R0 مقدار R0 را کم میکنیم (در اصل آن را با R1 جمع می کنیم) و تا زمانی که R2 منفی نشود، این کار را تکرار می کنیم، در هر مرحله خارج قسمت را یک واحد افزایش می دهیم. در نهایت، وقتی R2 منفی شد، مقدار R0را به آن اضافه کرده و مقدار نهایی R3 را به عنوان خارج قسمت و ناز به عنوان خارج قسمت و ناز به عنوان خارج و ناز به عنوان خارج و ناز به ناز به عنوان خارج و ناز به ناز

مثال عددى:

	E	FO	F1	F2	F3	RO	R1	R2	R3
1	0	1	0	0	0	3	3	7	0
2	0	0	1	0	0	3	-4	7	0
3	0	0	0	1	0	3	-3	7	0
4	0	0	0	0	1	3	-3	4	0
5	0	0	0	1	0	3	-3	4	1
6	0	0	0	0	1	3	-3	1	1
1	0	0	0	1	0	3	-3	1	2
8	0	0	0	0	1	3	-3	-2	2
9	1	0	0	0	0	3	-3	1	2

مدار توصیف شده به شرح زیر است:





bus مطابق شکل زیر با سیگنال های کنترلی ورودی و خروجی های گذرگاه را مشخص میکنیم. خط آبی در اصل همان bus ماست

