بسم الله الرحمن الرحيم



گرازش تمرین 3

درس مبانی سیستم نهفته و بیدرنگ

<u>جواب سوال 1</u>

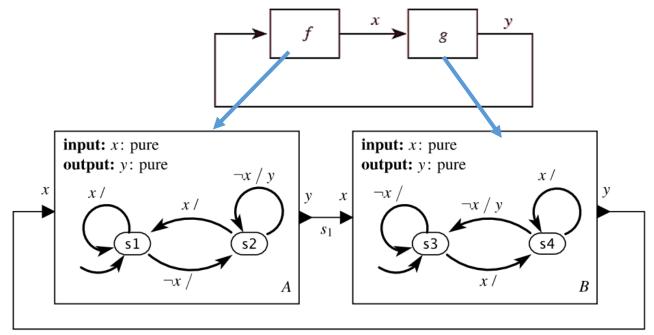
الف)

برای برسی خوش ساخت باید fixed point را برای تمام حالات برسی کنیم. اگر بتوانیم برای هر مدل fixed point پیدا کنیم میتواند گفت که مدل خوش ساخت است

•A more complicated problem, involving two equations, is to find x and y, so that:

$$x = f(y)$$
, and $y = g(x)$.

•The analogous feedback composition has two state machines in feedback as:



 s_2

برسي Fixed Point)

1:
$$(x = absent) \rightarrow In$$
State S1, $(S1 \rightarrow S2) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In$ **State S3**, $(S3 \rightarrow S3) \rightarrow y = absent$
2: $(x = absent) \rightarrow In$ **State S1**, $(S1 \rightarrow S2) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In$ **State S4**, $(S4 \rightarrow S3) \rightarrow y = Present$

3:
$$(x = Present) \rightarrow In$$
State S1, $(S1 \rightarrow S1) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In$ **State S3**, $(S3 \rightarrow S3) \rightarrow y = absent$
4: $(x = Persent) \rightarrow In$ **State S1**, $(S1 \rightarrow S1) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In$ **State S4**, $(S4 \rightarrow S3) \rightarrow y = Persent$

5:
$$(x = absent) \rightarrow In$$
State S2, $(S2 \rightarrow S2) \rightarrow (y = persent) \rightarrow In$ **State S3**, $(S3 \rightarrow S4) \rightarrow y = absent$
6: $(x = absent) \rightarrow In$ **State S2**, $(S2 \rightarrow S2) \rightarrow (y = persent) \rightarrow In$ **State S4**, $(S4 \rightarrow S4) \rightarrow y = absent$

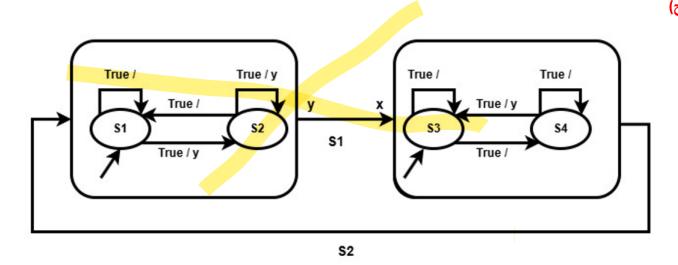
7:
$$(x = Present) \rightarrow In$$
State S2, $(S2 \rightarrow S1) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In$ **State S3**, $(S3 \rightarrow S3) \rightarrow y = absent$
8: $(x = Persent) \rightarrow In$ **State S2**, $(S2 \rightarrow S1) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In$ **State S4**, $(S4 \rightarrow S3) \rightarrow y = Persent$

حالت های **1، 4، 5، 6، 8** شرط Fixed Point را دارد و مدل **well-formed** (**خوش ساخت)**است

شاید در مورد 5و6 سوال بشود که شرط unique اوکی نباشد اگر دقت کنید می ببیند که در حالت 5 بعد از اینکه از مدل A خارج می شود وارد استیت **53 م**ی شویم و در حالت 6 بعد از اینکه از مدل A خارج می شود وارد استیت **54 م**ی شود و این باعث می شود که شرطunique اوکی باشد.

<u>ب</u>)

برساختنی(Constructive) یک پله بالاتر از خوش ساخت(well-formed) است در well-formed داریم که ورودی و خروجی باید fixed point باشد اما در برساختنی (Constructive) میگه که سینگال ورودی و خروجی نباید تغییر کند و چون ورودی و خروجی Pure است پس خوش ساخت و برساختنی مثل هم عمل میکنم در نتیجه مدل برساختنی است.



د)

```
1: x = absent = \gg S1 \rightarrow absent = \gg S2 \rightarrow absent

4: x = persent = \gg S1 \rightarrow absent = \gg S2 \rightarrow persent

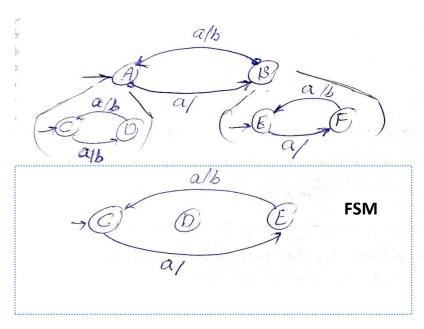
5: x = absent = \gg S1 \rightarrow persent = \gg S2 \rightarrow absent

6: x = absent = \gg S1 \rightarrow persent = \gg S2 \rightarrow absent

8: x = persent = \gg S1 \rightarrow absent = \gg S2 \rightarrow persent
```

جواب سوال 2

الف) یک FSM مسطح معادل رفتار آن ارائه کنید.



ب) این ماشین چه حالتهای دسترس پذیری دارد؟

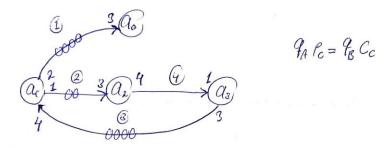
چون ماشین حالت از نوع Preemptive می باشد هیچگاه وارد حالت های D و F نمی شود. پس با هر بار ورودی به حالت های C دسترسی پذیری دارد.

ج) رفتار ورودی/خروجی این ماشین را در یک جمله توصیف کنید.

این ماشین حالت با هر بار گرفتن ورودی a یک در میان b خروجی میدهد.

جواب سوال 3

الف) ماتریس وقوع (ماتریس توپولوژی) گراف ۲ را استخراج کنید و مرتبه آن را مشخص نمایید.



(2)
$$Q_1 \times I = Q_2 \times 3 \rightarrow Q_0 + 1Q_1 - 3Q_2 + Q_3 = Q_1$$

$$\Gamma = \begin{bmatrix}
-3 & 2 & 0 & 0 \\
0 & 1 & -3 & 0 \\
0 & -4 & 0 & 3 \\
0 & 0 & 4 & -1
\end{bmatrix}$$

$$Rank(\Gamma) = 3$$

ب) مقدار q با کوچکترین مقادیر صحیح مثبت را به دست آورید به گونه ای که ۲q=0 باشد.

ج) برای این گراف SDF یک زمانبندی تکرارشونده ترتیبی را به همراه شرایط اولیه بافرها مشخص کنید. حداقل مجموع بافرهای مورد نیاز برای اجرای زمانبندی به دست آمده چقدر است؟

Initialized Buller
$$\begin{bmatrix}
4 \\
2 \\
4 \\
6
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\begin{bmatrix}
6 \\
3 \\
0 \\
6
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\begin{bmatrix}
6 \\
3 \\
0 \\
6
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\begin{bmatrix}
6 \\
3 \\
0 \\
6
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\xrightarrow{G_{G}}
\begin{bmatrix}
6 \\
3 \\
0 \\
6
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\xrightarrow{G_{G}}
\begin{bmatrix}
6 \\
7 \\
1 \\
1
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\xrightarrow{G_{G}}
\begin{bmatrix}
6 \\
7 \\
1 \\
1 \\
0
\end{bmatrix}
\xrightarrow{G_{G}}
\xrightarrow{G_$$

The Schedule sequence is (a1, a0, a0, a2, a3, a3, a3, a3, a1, a1)

Minimum buffer for every edge is =
$$| max (4, 6, 3, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 2, 1) = 6$$
 $| max (2, 3, 3, 3, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 2) = 3$ $| max (4, 0, 0, 0, 0, 3, 6, 9, 12, 8, 4) = 12$ $| max (0, 0, 0, 0, 0, 4, 3, 2, 1, 0, 0, 0) = 4$

در نتیجه به حد اقل بافر های به سایز 4, 3, 12, 4 نیاز هست.

د) با فرض موجود بودن توابع ()a4(), a2(), a2(), a1، کد حلقه زمانبندی تکرار شونده گراف را به زیان C بنویسید. از آرایه ها برای پیاده سازی بافرها استفاده کنید.

جواب: با فرض اینکه توابع (), a3(), a2(), a3 بصورت پیاده سازی شده باشد که با استفاده از اشاره گر های از بافر بخواند یا بنویسد و اشاره گر ها آبدیت نگهدار دارد. کد شان بصورت زیر است.

```
#include <stdio.h>
// declare buffers
int buffer1[6];
int buffer2[3];
int buffer3[12];
int buffer4[4];
// pointers for writer buffer
int wb1 = 0, wb2 = 0, wb3 = 0, wb4 = 0;
// pointers for reader buffer
int rb1 = 0, rb2 = 0, rb3 = 0, rb4 = 0;
int main() {
// initialization buffers
    for(int i = 0; i < 4; i++){
        buffer1[i] = 1;
        wb1 = i+1;
    for(int i = 0; i < 2; i++){
        buffer2[i] = 1;
        wb2 = i+1;
    for(int i = 0; i < 4; i++){
        buffer3[i] = 1;
        wb3 = i+1;
    printf("%d, %d, %d, %d", wb1, wb2, wb3, wb4);
    while(true){
        // these functions update all buffer, wb and rb
        a1();
        a0();
        a0();
        a2();
        a3();
        a3();
        a3();
        a3();
        a1();
        a1();
    return 0;
```