#### بسم الله الرحمن الرحيم



# گرازش تمرین 3

## درس مبانی سیستم نهفته و بیدرنگ

### جواب سوال 1

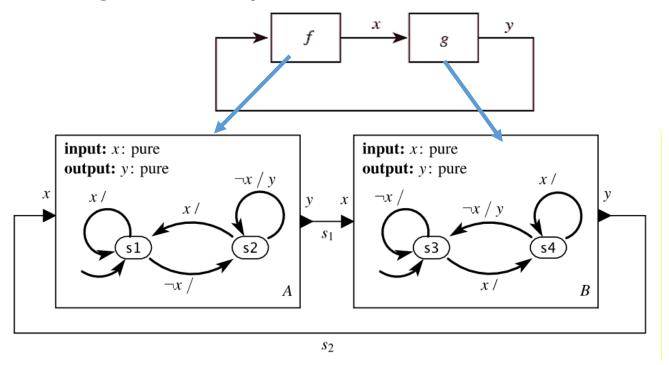
الف)

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:



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**,  $(S4 \rightarrow S3) \rightarrow y = Present$ 

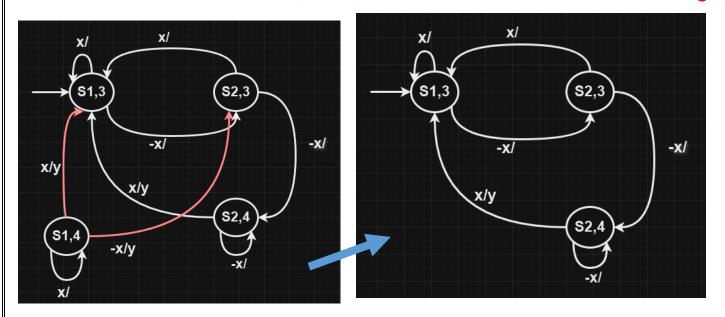
3:  $(x = Present) \rightarrow In State S1$ ,  $(S1 \rightarrow S1) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In State S3$ ,  $(S3 \rightarrow S3) \rightarrow y = absent$ 4:  $(x = Persent) \rightarrow In State S1$ ,  $(S1 \rightarrow S1) \rightarrow (y = absent) \rightarrow In State S4$ ,  $(S4 \rightarrow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

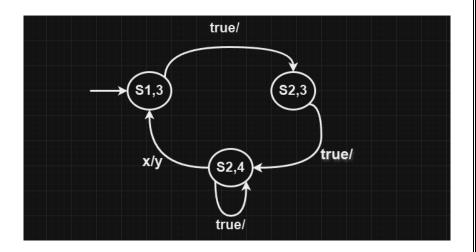
5:  $(x = absent) \rightarrow In$ **State S2**,  $(S2 \rightarrow S2) \rightarrow (y = persent) \rightarrow In$ **State S3**,  $(S3 \rightarrow S4) \rightarrow y = absent$ 6:  $(x = absent) \rightarrow In$ **State S2**,  $(S2 \rightarrow S2) \rightarrow (y = persent) \rightarrow In$ **State S4**,  $(S4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

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 هاى 6 و 8 شرط يكتا بودن Fixed Point را برهم ميزند و مدل Ill-formed است

ب)چون مدل خوش ساخت نیست پس برساختنی هم نیست.

ج) State \$1,4 قابل درسترس نیست پس این اسیت را حذف می کنیم. پس داریم:





د)

$$x_{1,3}(absent) = \gg S1 \rightarrow absent = \gg S2 \rightarrow absent$$
  
 $x_{1,4}(persent) = \gg S1 \rightarrow absent = \gg S2 \rightarrow absent$   
 $x_{2,3}(absent) = \gg S1 \rightarrow persent = \gg S2 \rightarrow absent$   
 $x_{2,4}(persent) = \gg S1 \rightarrow absent = \gg S2 \rightarrow persent$ 





ب) این ماشین چه حالتهای دسترس پذیری دارد؟

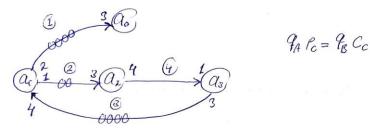
چون ماشین حالت از نوع Preemptive می باشد هیچگاه وارد حالت های D و F نمی شود. پس با هر بار ورودی به حالت های E C دسترسی پذیری دادد

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.

### <mark>جواب سوال</mark> 3

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



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

$$\begin{array}{c}
\text{Ran } \mathcal{W}(\Gamma) = 3 \\
\text{Ran } \mathcal{W}(\Gamma) = 3$$

ب) مقدار  ${\bf q}$  با کوچکترین مقادیر صحیح مثبت را به دست آورید به گونه ای که  ${\bf rq}=0$  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؟

Balfer = 
$$\begin{vmatrix} 4 \\ 2 \\ 4 \end{vmatrix}$$
  $\begin{vmatrix} 6 \\ 3 \\ 4 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 3 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 3 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 0 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 0 \\ 4 \\ 4 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 0 \\ 4 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 0 \\ 4 \\ 4 \end{vmatrix}$   $\begin{vmatrix} 0 \\ 4$ 

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

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

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

```
#include <stdio.h>
void a0();
void a1();
void a2();
void a3();
void printBuffer();
// declare buffers
int buffer3[12];  // a3 -> a1
int buffer4[4];
// pointer for writer and reader on buffers
int index_b1 = 4, index_b2 = 2, index_b3 = 4, index_b4 = 0;
int main() {
// initialization buffers
   for(int i = 0; i < 4; i++){
       buffer1[i] = 1;
   for(int i = 0; i < 2; i++){
       buffer2[i] = 1;
   for(int i = 0; i < 4; i++){
       buffer4[i] = 1;
   // print valuse all buffer initia
   printf("frist valuse: ");
   printBuffer();
   while(true){
       a1();
           printf("fire a1: ");
           printBuffer();
       a0();
           printf("fire a0: ");
          printBuffer();
       a0();
           printf("fire a0: ");
          printBuffer();
```

```
a2();
           printf("fire a2: ");
           printBuffer();
       a3();
           printf("fire a3: ");
           printBuffer();
       a1();
          printf("fire a1: ");
           printBuffer();
       a1();
           printf("fire a3: ");
           printBuffer();
       printf("-----);
       printf("\n----\n");
       i++;
   return 0;
void a0(){
   for (int i = 0; i < 3; i++)
       index_b1 = index_b1-1;
       buffer1[index_b1] = 0;
void a1(){
// counsume
```

```
for (int i = 0; i < 4; i++){
        index b3 = index b3-1;
       buffer3[index_b3] = 0;
// Produce a1 to a0
   for (int i = 0; i < 2; i++){
        buffer1[index_b1] = 1;
        index_b1 = index_b1 + 1;
// Produce a1 to a2
    for (int i = 0; i < 1; i++){
        buffer2[index_b2] = 1;
        index_b2 = index_b2 + 1;
void a2(){
    for (int i = 0; i < 3; i++){
        index_b2 = index_b2-1;
        buffer2[index_b2] = 0;
// Produce a1 to a0
   for (int i = 0; i < 4; i++){
        buffer4[index_b4] = 1;
       index_b4 = index_b4 + 1;
void a3(){
    index_b4 = index_b4-1;
    buffer4[index_b4] = 0;
// Produce a3 to a1
    for (int i = 0; i < 3; i++){
       buffer3[index_b3] = 1;
       index_b3 = index_b3 + 1;
void printBuffer(){
 printf("{%d, %d, %d, %d}\n", index_b1, index_b2, index_b3, index_b4);
```

خروجي:

```
frist valuse: {4, 2, 4, 0}
fire a1: {6, 3, 0, 0}
fire a0: {3, 3, 0, 0}
fire a0: {0, 3, 0, 0}
fire a2: {0, 0, 0, 4}
fire a3: {0, 0, 3, 3}
fire a3: {0, 0, 6, 2}
fire a3: {0, 0, 9, 1}
fire a3: {0, 0, 12, 0}
fire a1: {2, 1, 8, 0}
fire a3: {4, 2, 4, 0}
-----> End of Trun <-----
fire a1: {6, 3, 0, 0}
fire a0: {3, 3, 0, 0}
fire a0: {0, 3, 0, 0}
fire a2: {0, 0, 0, 4}
fire a3: {0, 0, 3, 3}
fire a3: {0, 0, 6, 2}
fire a3: {0, 0, 9, 1}
fire a3: {0, 0, 12, 0}
fire a1: {2, 1, 8, 0}
fire a3: {4, 2, 4, 0}
-----> End of Trun <-----
```

#### قسمت امتيازى:

با استفاده از امکانات domain dataflow سعی میکنیم شبیه سازی بکنیم .هر node را یک subsystem dataflow قرار میدهیم.

