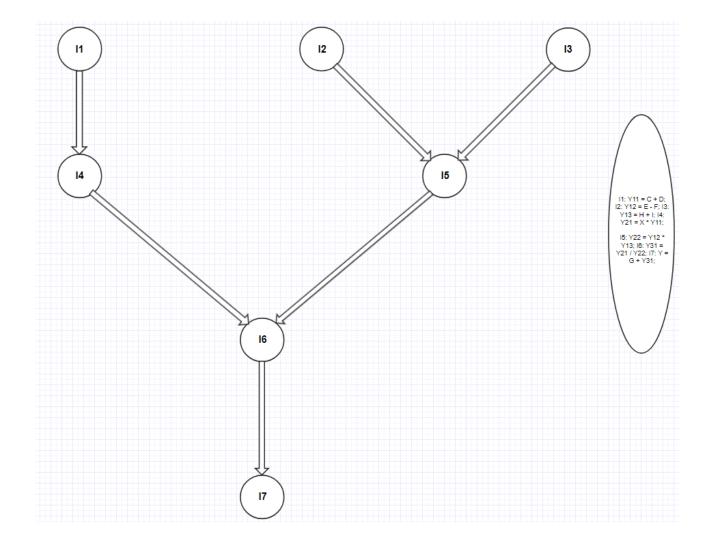
# Ερώτημα Α

<u>i)</u>



```
ii)

cobegin

begin

I1: Y11 = C + D;

I4: Y21 = X * Y11

end
begin

cobegin

I2: Y12 = E - F;
```

```
I3: Y13 = H + I;

coend

I5: Y22 = Y12 * Y13;

end

coend

I6: Y31 = Y21 / Y22;

I7: Y = G + Y31;

iii)

var s1,s2,s3,s4,s5,s6,s7: semaphore;

begin

s1:=s2:=s3:=1; s4:=s5:=s6:=s7:=s8:=s9:=0;

cobegin
```

Process P1	Process P2	Process P3	Process P4	Process P5	Process P6	Process P7
, , ,	down(s2); Y12 := E- f; up(s2); up(s8);		down(s4); Y21 := X*Y11; up(s6);	down(s5); down(s8); Y22:=Y12*Y13; up(s9);	down(s9);	down(s7); Y = G +Y31;

# Ερώτημα Β

## I) XY YX Κενό Κενό ii) shared int x,y; var s1,s2: semaphore; s1 = s2 = 0;P1 P2 down(s2) x = 1; x = 2;up(s2); up(s1); down(s1); down(s2);

```
y = 2; y = 2;

if(x == y) if (x == y)

print "X"; print "Y";

up(s2);
```

#### Ερώτημα Γ

Ο κώδικας θα διασφαλίζει πάντα τον αμοιβαίο αποκλεισμό.

Αρχικά τα flags γίνονται και τα δύο TRUE οπότε το πρώτο σκέλος της εκάστοτε συνθήκης δίνει πάντα FALSE.

Εάν εκτελεστεί πρώτα το turn[0]=(turn[1]+0)mod2; της Διεργασίας Δ0 τότε το turn[0] θα γίνει 0 και το turn[1] θα γίνει 1. Αυτό σημαίνει ότι το δεύτερο σκέλος της συνθήκης της Δ0 θα είναι TRUE οπότε θα βγεί από τη repeat και θα συνεχίσει την εκτέλεση του κρίσιμου τμήματος. Από την άλλη η Δ1 θα έχει FALSE και στο δεύτερο σκέλος της οπότε θα παραμείνει σε ατέρμονο noop μέχρι να εκτελεστεί το κρίσιμο τμήμα της Δ1 ώστε να την βγάλει απο το loop κάνοντας το flag[0] FALSE. Η Δ1 ύστερα συνεχίζει με το κρίσιμο τμήμα της.

Εάν εκτελεστεί πρώτα το turn[1]=(turn[0]+1)mod2; από το turn[0]=(turn[1]+0)mod2; τότε το turn[1] θα γίνει 1 και το turn[1] θα γίνει 1. Όπως και πριν αλλά ανάποδα τώρα, θα γίνει TRUE το δεύτερο σκέλος της  $\Delta 1$  και FALSE της  $\Delta 0$ . Οπότε στο τέλος της η  $\Delta 1$  θα ενεργοποιήσει την εκτέλεση του κρίσιμου τμήματος της  $\Delta 0$  κάνοντας το flag στη συνθήκη της TRUE.

### Θέμα 3

#### Ερώτημα Α

var s1,s2 : semaphore; s1=1; s2=0; cobegin

Διεργασία Student_1	Διεργασία Student_2	Διεργασία Stundet_3
Search_Book(); down(s2); down(s1); up(s1);	Search_Book(); down(s1); up(s1);	Search_Book(); down(s1); up(s2); up(s1);
Study_Project();	Study_Project();	Study_Project();

Coend

### Ερώτημα Β

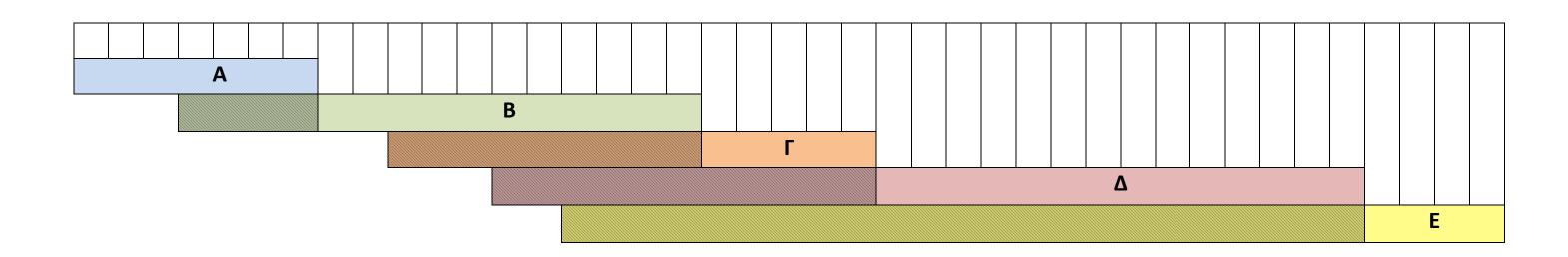
Χρειάζεται ένας επιπλέον σημαφόρος (insert) και μία μεταβλητή countb ώστε να ακολοθήσουμε την λογική της searching.

ο κώδικας της Insertion είναι ο ακόλουθος:

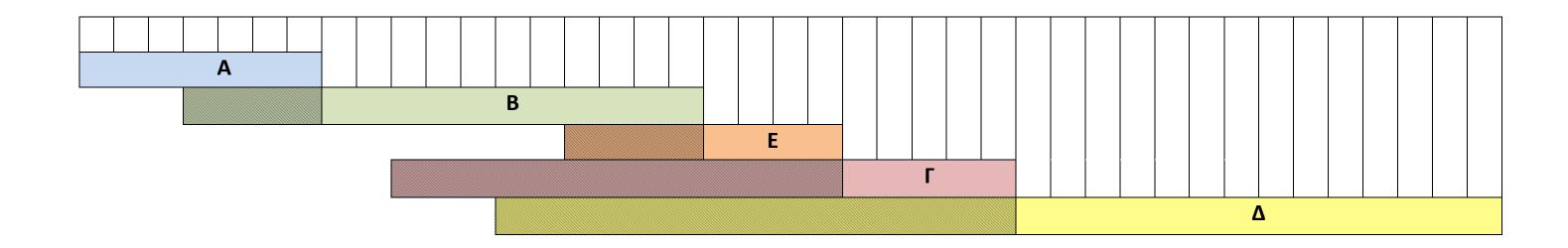
```
while (TRUE) {
    down(insert);
    countb=countb+1;
    if (countb==1) {
        down(library);
        up(mutex);
        }
    up(insert);
    Insert_Book();
    down(insert);
    down(mutex);
    countb=countb-1;
    if (countb==0) up(library);
    up(insert);
}
```

Όνομα Διεργασίας	Χρονική Στιγμή Άφιξης	Απαιτήσεις Χρόνου Εκτέλεσης	Προτεραιότητα
Α	0	7	2
В	3	11	3
Γ	9	5	1
Δ	12	14	5
E	14	4	4

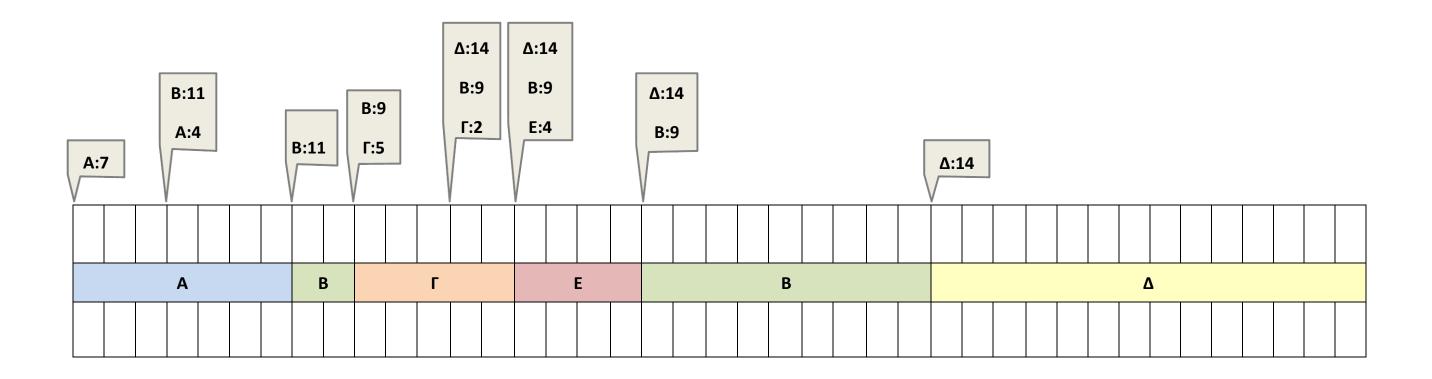
i)



Διεργασία	Χρόνος Αναμονής	Χρόνος Απόκρισης	Χρόνος Ολοκλήρωσης	Θεματικές Εναλλαγές
Α	0	0	7	1
В	4	4	15	1
Γ	9	9	14	1
Δ	11	11	25	1
E	23	23	27	1
Μέσος Όρος	28.6	28.6	66.4	1



Διεργασία	Χρόνος Αναμονής	Χρόνος Απόκρισης	Χρόνος Ολοκλήρωσης	Θεματικές Εναλλαγές
Α	0	0	6	1
В	4	4	15	1
Γ	13	13	5	1
Δ	15	15	14	1
E	4	4	4	1
Μέσος Όρος	32.8	32.8	40.8	1



Διεργασία	Χρόνος Αναμονής	Χρόνος Απόκρισης	Χρόνος Ολοκλήρωσης	Θεματικές Εναλλαγές
Α	0	0	7	1(2)
В	4+5+4=13	4	24	2
Γ	0	0	5	1
Δ	15	15	29	1
E	0	0	4	1
Μέσος Όρος	5.6	3.8	13.8	1.2

# iv)

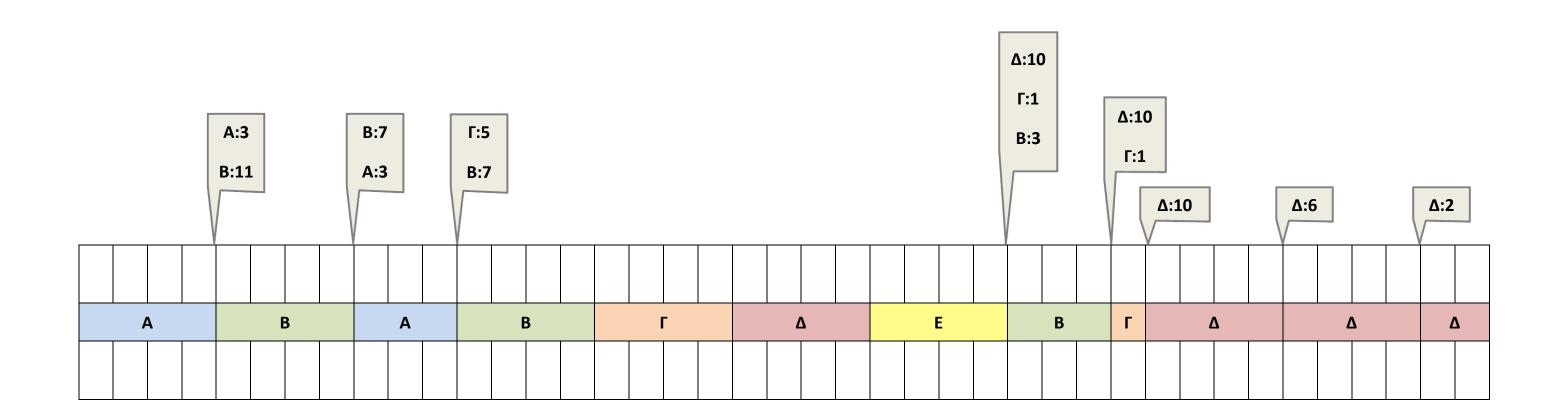
Θεωρώντας οτι οι χρόνοι αφίξεως για κάθε διεργασία είναι ίδιοι, τότε μπένουν στην ουρα με βάση την προτεραιότητα που τους έχει δωθεί:

Г	Α	В	E	Δ

Διεργασία	Χρόνος Αναμονής	Χρόνος Απόκρισης	Χρόνος Ολοκλήρωσης	Θεματικές Εναλλαγές
Α	5	5	12	1
В	12	12	23	1
Γ	0	0	5	1
Δ	27	27	41	1
E	23	23	27	1
Μέσος Όρος	13.4	13.4	21.6	1

v)

B:3	Г:1	Δ:10
E:4	B:3	Г:1
Δ:14	E:4	B:3



Διεργασία	Χρόνος Αναμονής	Χρόνος Απόκρισης	Χρόνος Ολοκλήρωσης	Θεματικές Εναλλαγές
А	4	0	11	2
В	1+3+12=16	1	27	3
Γ	6+11=17	6	22	2
Δ	7+8=15	7	29	2(4)
E	9	9	13	1
Μέσος Όρος	12.2	4.6	20.4	2