

ΜΕΡΟΣ Α

Ερώτημα Α:

Στην πρώτη for έχουμε 30 διεργασίες κάθε μια από τις οποίες περιμένει 60-2i δευτερόλεπτα να τερματιστεί με exit status 100+i όπου i=0,1,2...,29 είναι ο αύξων αριθμός της διεργασίας. Στην συνέχεια η δεύτερη for προκαλεί την αναμονή κάθε μια διεργασίας μέχρι το παιδί της που καθορίζεται από το pid να τερματίσει. Μετά εάν (if) το child_status επιστρέψει τιμή μη-μηδενική σημαίνει ότι τα παιδί έχει τερματιστεί μη φυσιολογικά και επιστρέφει τον κωδικό εξόδου(exit status) της διαδικασίας παιδί, αλλιώς (else) επιστρέφει μηδέν και το παιδί έχει τερματιστεί φυσιολογικά.

Ερώτημα Β:

Αρχείο: erg1ErwtimaB.c

ΜΕΡΟΣ Β

Ερώτημα Α:

1^η Περίπτωση το **X=11**

α)

TX := X; // TX=0

TX := TX +1; // TX=1

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

X := TX; // X=1

TY := Y; // TY=10

TY := TY +1; // TY = 11

X := TY; // X =11

- Ο καταχωρητής TX παίρνει την τιμή 0
- Ο TX αυξάνεται κατά 1 και η νέα τιμή του είναι 1
- Αποθηκεύεται η τιμή του καταχωρητή TX στην μεταβλητή X =1
- Ο καταχωρητής TY παίρνει την τιμή 10
- Ο TY αυξάνεται κατά 1 και η νέα τιμή του είναι 11
- Αποθηκεύεται η τιμή του καταχωρητή TY στην μεταβλητή X =11.

β)

TX := X; // TX=0

TY := Y; // TY=10

TX := TX +1; // TX= 1

TY := TY +1; // TY = 11

X := TX; // X=1

X := TY; // X =11

- Ο καταχωρητής TX παίρνει την τιμή 0
- Ο καταχωρητής TY παίρνει την τιμή 10
- Ο TX αυξάνεται κατά 1 και η νέα τιμή του είναι 1

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

- Ο TY αυξάνεται κατά 1 και η νέα τιμή του είναι 11
- Αποθηκεύεται η τιμή του καταχωρητή TX στην μεταβλητή X =1
- Αποθηκεύεται η τιμή του καταχωρητή TY στην μεταβλητή X =11.

2^η Περίπτωση το X=12

TY := Y; // TY=10

TY := TY +1; // TY = 11

X := TY; // X =11

TX := X; // TX=11

TX := TX +1; // TX=12

X := TX; // X=12

- Ο καταχωρητής TY παίρνει την τιμή 10
- Ο TY αυξάνεται κατά 1 και η νέα τιμή του είναι 11
- Αποθηκεύεται η τιμή του καταχωρητή TY στην μεταβλητή X =11
- Ο καταχωρητής TX παίρνει την τιμή 0
- Ο TX αυξάνεται κατά 1 και η νέα τιμή του είναι 1
- Αποθηκεύεται η τιμή του καταχωρητή TX στην μεταβλητή X =12.

3^η Περίπτωση το X=1

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

```
TY := Y;           // TY=10

TX := X;           // TX=0

TY := TY +1;       // TY= 11

TX := TX +1;       // TX= 1

X := TY;           // X=11

X := TX;           // X=1
```

- Ο καταχωτητης TY παίρνει την τιμη 10
- Ο καταχωτητης TX παίρνει την τιμη 0
- Ο TY αυξανεται κατά 1 και η νεα τιμη του είναι 11
- Ο TX αυξανεται κατά 1 και η νεα τιμη του είναι 1
- Αποθηκευεται η τιμη του καταχωτητη TY στην μεταβλητη X =11
- Αποθηκευεται η τιμη του καταχωτητη TY στην μεταβλητη X =1.

Ερώτημα Β:

(a)

```
var S1, S2, S3: semaphore;
```

```
S1=1;
```

```
S2 = S3 = 0;
```

```
cobegin
```

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

```
while (TRUE) {  
  
    wait(S1);  
  
    print("P");  
    print("I");  
    signal(S2) ;  
  
}
```

coend

(b)

```
var S1, S2, S3: semaphore;
```

```
S1=1;
```

```
S2 = S3 = 0;
```

```
cobegin
```

```
while (TRUE) {  
  
    wait(S1);  
  
    print("P");  
    print("I");
```

```
while (TRUE) {  
  
    wait(S2);  
  
    print("Z");  
    signal(S3);  
  
}
```

```
while (TRUE) {  
  
    wait(S2);  
  
    print("Z");  
    signal(S3);
```

```
while (TRUE) {  
  
    wait(S3);  
  
    signal(S2);  
    wait(S3);  
    print("A");  
  
}
```

```
while (TRUE) {  
  
    wait(S3);  
  
    signal(S2);  
    wait(S3);
```

```

signal(S2);          }          print("A");
}                    signal(S1);
                    }

```

coend

Ερώτημα Γ:

(α)

A1:	A2:	B1:	A3:	B3:
down(s1);	down(s1);	down(s2);	down(s1);	down(s2);
up(s2);	up(s2);	down(s2);	up(s2);	down(s2);
		up(s1);		up(s1);
		up(s2);		up(s2);

Αρχικά s1=2,s2=0:

- εισέρχεται στην διεργασία A1 και λόγω της εντολής down(s1); το s1=1
- στην διεργασία A1 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η A1 ολοκληρώθηκε**
- εισέρχεται στην διεργασία A2 και λόγω της εντολής down(s1); το s1=0
- εισέρχεται στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0
- στην διεργασία A2 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η A2 ολοκληρώθηκε**
- στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0
- στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής up(s1); το s1=1
- στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η B1 ολοκληρώθηκε**
- εισέρχεται στην διεργασία A3 και λόγω της εντολής down(s1); το s1=0

- εισέρχεται στην διεργασία B2 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0
- στην διεργασία A3 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η A3 ολοκληρώθηκε**
- στην διεργασία B2 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0
- στην διεργασία B2 και λόγω της εντολής up(s1); το s1=1
- στην διεργασία B2 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η B2 ολοκληρώθηκε**

Αρα είναι δυνατό να εκτελεστούν με την παραπάνω σειρά.

(β)

A1:	A2:	B1:	B3:	A3:
down(s1);	down(s1);	down(s2);	down(s2);	down(s1);
up(s2);	up(s2);	down(s2);	down(s2);	up(s2);
		up(s1);	up(s1);	
		up(s2);	up(s2);	

Αρχικά s1=2,s2=0:

- εισέρχεται στην διεργασία A1 και λόγω της εντολής down(s1); το s1=1
- στην διεργασία A1 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η A1 ολοκληρώθηκε**
- εισέρχεται στην διεργασία A2 και λόγω της εντολής down(s1); το s1=0
- εισέρχεται στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0
- στην διεργασία A2 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η A2 ολοκληρώθηκε**
- στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0
- στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής up(s1); το s1=1
- στην διεργασία B1 και λόγω της εντολής up(s2); το s2=1 **η B1 ολοκληρώθηκε**
- εισέρχεται στην διεργασία B2 και λόγω της εντολής down(s2); το s2=0

Ωστόσο για να εκτελέσει την επομένη εντολή `down(s2)`; θα πρέπει πρώτα να εκτελεστεί η διεργασία A3 και να κάνει `up(s2)`. Άρα δεν είναι δυνατό να συμβεί η παραπάνω σειρά.

Ερώτημα Δ:

(α)

Έχουμε:

`shared var K = L = 1;`

Process_1	Process_2	Process_N
<code>while (TRUE) {</code>	<code>while (TRUE) {</code>		<code>while (TRUE) {</code>
<code>L:=K; K:=K+11;</code>	<code>L:=K; K:=K+11;</code>		<code>L:=K; K:=K+11;</code>
<code>print_num(L, L+10);</code>	<code>print_num(L, L+10);</code>		<code>print_num(L, L+10);</code>
<code>}</code>	<code>}</code>		<code>}</code>

Κατά την παράλληλη εκτέλεση των διεργασιών ο κώδικας μπορεί να μην οδηγήσει στο ζητούμενο αποτέλεσμα και αυτό γιατί οι εντολές κάθε διεργασίας να μπορεί να εκτελεστούν:

`Process_1 L:=K; // Άρα L=1`

`Process_2 L:=K; // Άρα L=1`

`Process_N L:=K; // Άρα L=1`

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

```
Process_1  K:=K+11;  //  Άρα K=12
```

```
Process_2  K:=K+11;  //  Άρα K=12
```

```
Process_N  K:=K+11;  //  Άρα K=12
```

```
Process_1  print_num(1, 11);
```

```
Process_2  print_num(1, 11);
```

```
Process_N  print_num(1, 11);
```

Με αποτέλεσμα όλες να εκτυπώσουν τους αριθμούς από το 1 έως το 11.

(β)

```
shared var K = L = 1;
```

```
var s1,s2,..sN: semaphore;
```

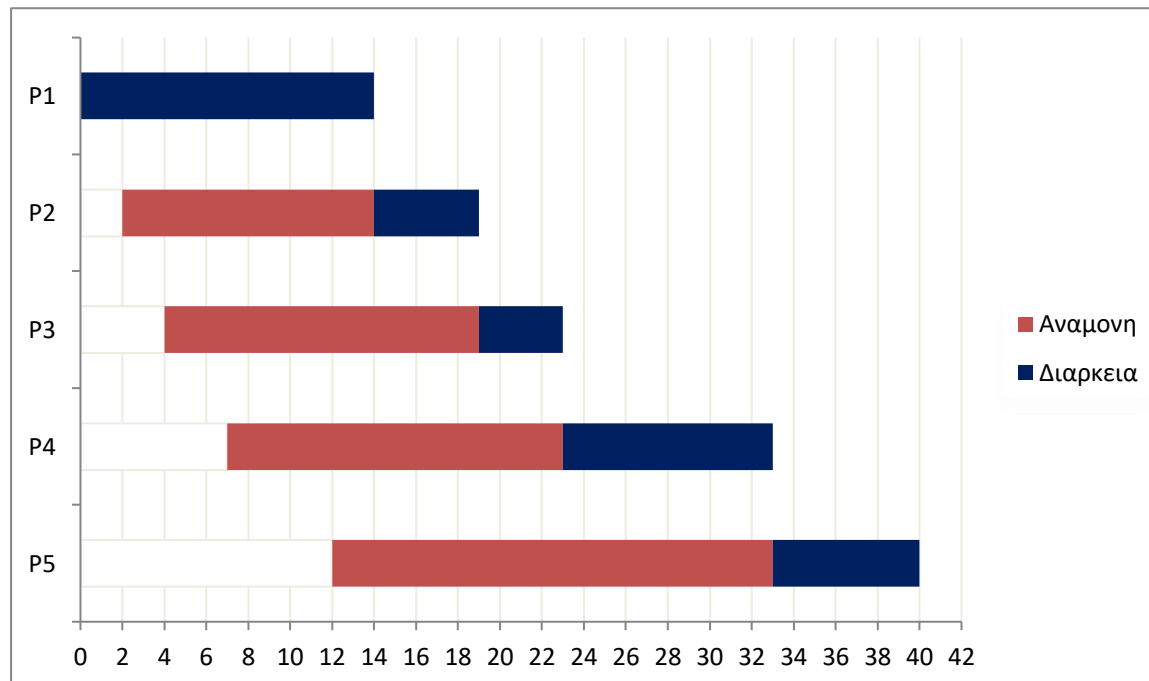
```
s1=1;
```

```
s2,..,sN=0;
```

```
Process_i  
while (TRUE) {  
wait(si);  
L:=K;  
K:=K+11;  
print_num(L, L+10);  
signal(si+1);  
}
```

Ερώτημα Ε:

- *FCFS (First Come First Served):*



1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

→ Μέσος Χρόνος Διεκeraίωσης = $104/5 = 20,8$

$$MX\Delta(P1) = 14 - 0 = 14$$

$$MX\Delta(P2) = 19 - 2 = 17$$

$$MX\Delta(P3) = 23 - 4 = 19$$

$$MX\Delta(P4) = 33 - 7 = 26$$

$$MX\Delta(P5) = 40 - 12 = 28$$

→ Μέσος Χρόνος Αναμονής = $64/5 = 12,8$

$$MXA(P1) = 0$$

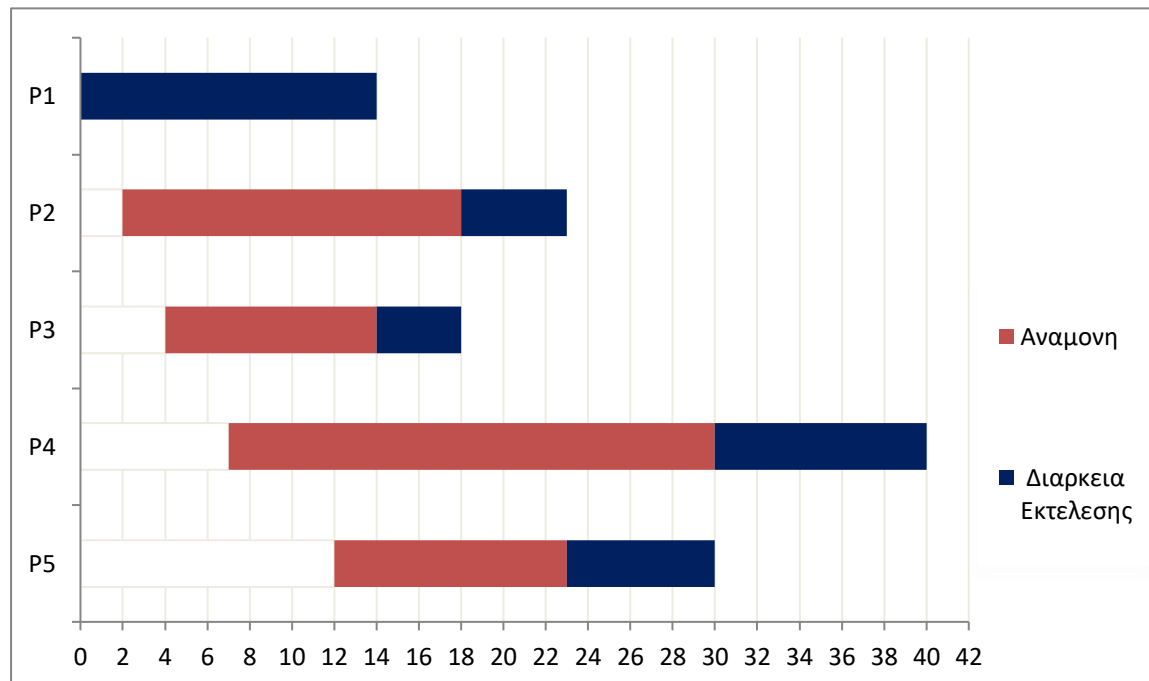
$$MXA(P2) = 14 - 2 = 12$$

$$MXA(P3) = 19 - 4 = 15$$

$$MXA(P4) = 23 - 7 = 16$$

$$MXA(P5) = 33 - 12 = 21$$

○ *SJF (Short Job First):*



→ Μέσος Χρόνος Διεκπεραίωσης = $100/5=20$

$$MX\Delta(P1) = 14 - 0 = 14$$

$$MX\Delta(P2) = 23 - 2 = 21$$

$$MX\Delta(P3) = 18 - 4 = 14$$

$$MX\Delta(P4) = 40 - 7 = 33$$

$$MX\Delta(P5) = 30 - 12 = 18$$

→ Μέσος Χρόνος Αναμονής = $60/5 = 12$

$$MXA(P1) = 0$$

$$MXA(P2) = 18 - 2 = 16$$

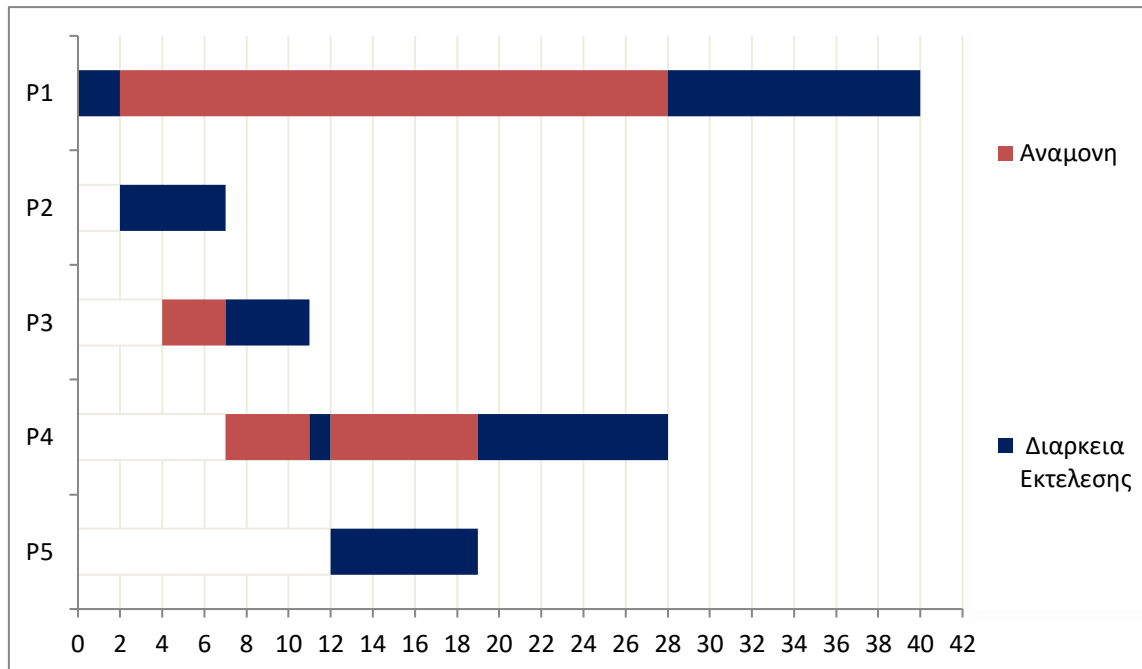
$$MXA(P3) = 14 - 4 = 10$$

$$MXA(P4) = 30 - 7 = 23$$

$$MXA(P5) = 23 - 12 = 11$$

○ *SRTF (Shortest Remaining Time First):*

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ



→ Μέσος Χρόνος Διεκραίωσης = $80/5=16$
MXΔ(P1) = $40-0=40$
MXΔ(P2) = $7-2=5$

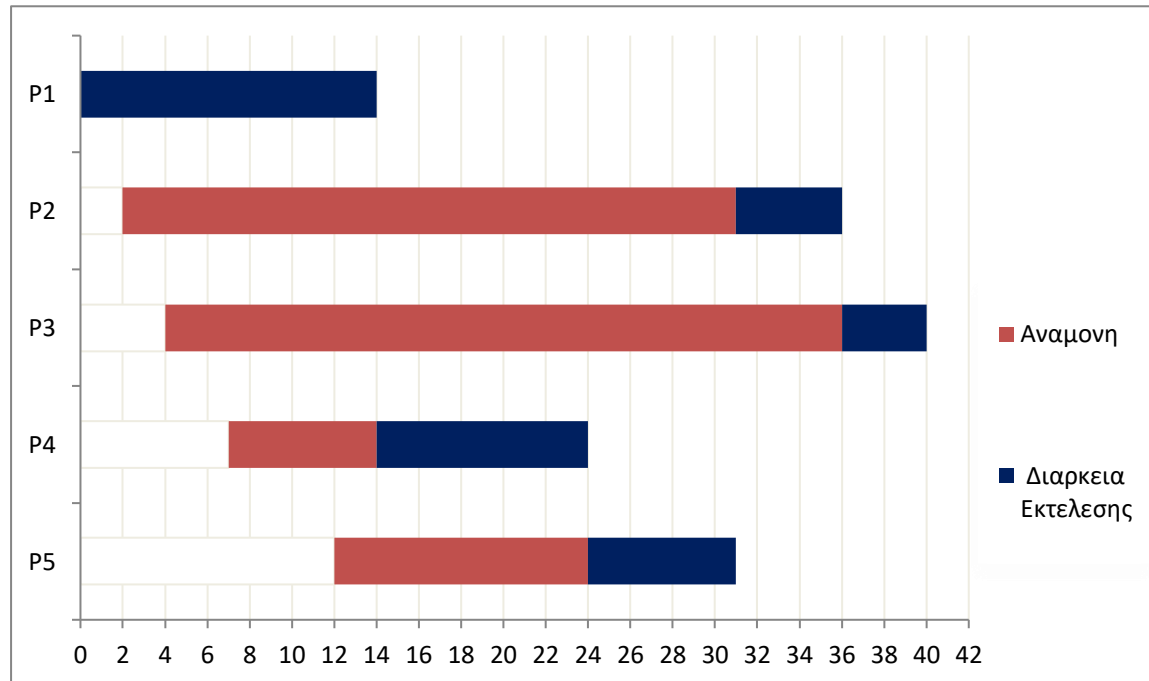
$$\begin{aligned} \text{ΜΧΔ}(P3) &= 11 - 4 = 7 \\ \text{ΜΧΔ}(P4) &= 28 - 7 = 21 \\ \text{ΜΧΔ}(P5) &= 19 - 12 = 7 \end{aligned}$$

➔ Μέσος Χρόνος Αναμονής = $40/5 = 8$

$$\begin{aligned} \text{ΜΧΑ}(P1) &= 28 - 2 = 26 \\ \text{ΜΧΑ}(P2) &= 0 \\ \text{ΜΧΑ}(P3) &= 7 - 4 = 3 \\ \text{ΜΧΑ}(P4) &= (11 - 7) + (19 - 12) = 11 \\ \text{ΜΧΑ}(P5) &= 0 \end{aligned}$$

- *PS (Priority Scheduling) – μη προεκχωρητικός (non-preemptive priority):*

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ



→ Μέσος Χρόνος Διεκπεραίωσης = $120/5=24$

$$MX\Delta(P1) = 14 - 0 = 14$$

$$MX\Delta(P2) = 36 - 2 = 34$$

$$MX\Delta(P3) = 40 - 4 = 36$$

$$MX\Delta(P4) = 24 - 7 = 17$$

$$MX\Delta(P5) = 31 - 12 = 19$$

1^η ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

→ Μέσος Χρόνος Αναμονής= $80/5=16$

$MXA(P1)=0$

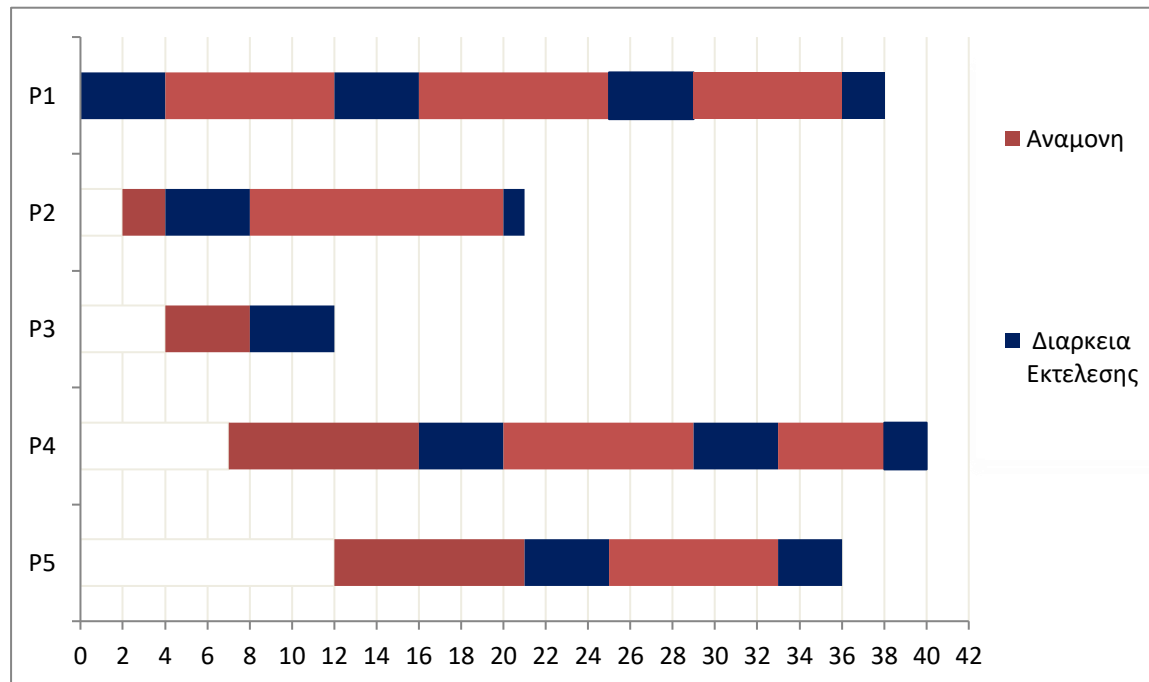
$MXA(P2)=31-2=29$

$MXA(P3)=36-4=32$

$MXA(P4)=14-7=7$

$MXA(P5)=24-12=12$

○ *RR (Round Robin):*



→ Μέσος Χρόνος Διεκπεραίωσης = $122/5=24.4$

$$MX\Delta(P1) = 38-0=38$$

$$MX\Delta(P2) = 21-2=19$$

$$MX\Delta(P3) = 12-4=8$$

$$MX\Delta(P4) = 40-7=33$$

$$MX\Delta(P5) = 36-12=24$$

→ Μέσος Χρόνος Αναμονής = $82/5=16.4$

$$MXA(P1) = (12-4) + (25-16) + (36-29) = 8+9+7=24$$

$$MXA(P2) = (4-2) + (20-8) = 2+12=14$$

$$MXA(P3) = 8-4=4$$

$$MXA(P4) = (16-7) + (29-20) + (38-33) = 9+9+5=23$$

$$MXA(P5) = (21-12) + (33-25) = 9+8=17$$