

# Software Metrics



Testing MINIX 3

ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΚΑ ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ

## ΔΕΥΤΕΡΗ ΕΡΓΑΣΤΗΡΙΑΚΗ ΑΣΚΗΣΗ

- Ονόματα μελών

1. Γρηγοριάδης Νικόλαος ΑΜ:3208
2. Κολιάτος Δημήτριος ΑΜ:3252

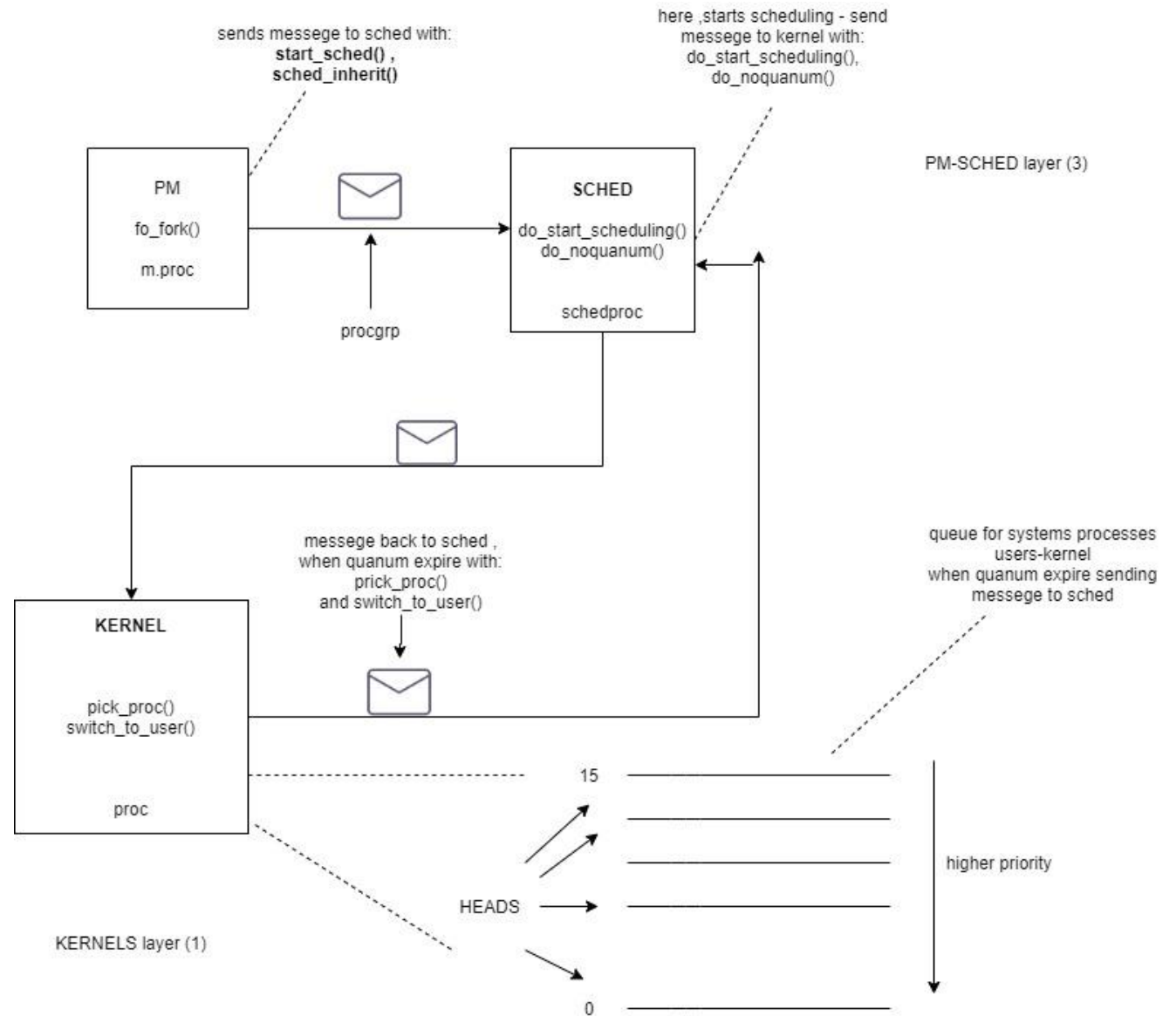
# ΠΕΡΙΕΧΟΜΕΝΑ

• Περίληψη αναφοράς και σημείο υλοποίησης	3
• Η επικοινωνία PM-SCHED-KERNEL (diagram)	4
• Υλοποίηση πρώτου ερωτήματος	5
• Υλοποίηση δεύτερου ερωτήματος +σχόλια	9
• Υλοποίηση τρίτου ερωτήματος	12
Αναφορά στον τροπο επικοινωνίας sched – kernel	
• Κώδικας Αλλαγές	

Για την δεύτερη εργαστηριακή άσκηση , θα σας παρουσιάσουμε την δική μας λύση μέχρι και το τρίτο ερώτημα φτάνοντας σε ένα σημείο από αυτό.Ολοκληρώσαμε τις αλλαγές στην ουρα και στην συνέχεια το μονο που καταφεραμε ήταν να στείλουμε (διαπιστώνοντας το με printf) το fss\_priority στον πυρήνα από τον sched με την μορφή μηνυματος,οποτε δεν έγινε η συνέχεια του τριτου ερωτηματος και προφανως το τεταρτο .Κύριο εργαλείο μας στην μεταγλώτιση του προγράμματος ήτανε οι εντολές (**make world**) στον φάκελο **/usr/src/** ή επίσης και οι εντολές **make libraries – make includes** και στον φάκελο **/usr/src/tools** **make install**. Η παρακάτω αναφορά περιλαμβάνει αναλυτική εξήγηση για τις αλλαγές στον κώδικα μέχρι το σημείο που καταφέραμε να υλοποιήσουμε .Επίσης θα σας παρουσιάσουμε και ένα σχετικό διάγραμμα επικοινωνίας των servers από τον PM – SCHED – KERNEL.

**ΣΗΜΕΙΩΣΗ** : Για τις πρώτες κινήσεις μας στον κώδικα μας βοήθησαν αρκετά οι οδηγίες του κυρίου Καππέ στο σχετικό φροντιστήριο.

# ΕΠΙΚΟΙΝΩΝΙΑ PM -SCHED-KERNEL



# ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ ΠΡΩΤΟΥ ΕΡΩΤΗΜΑΤΟΣ

- Παρατηρώντας την `main` συνάρτηση του PM βλέπουμε πως στο σημείο που εξετάζει τους τύπους μηνυμάτων που δέχετε (`swich(call_nr)`) καλεί σε ένα case από αυτά την συνάρτηση **`sched_start_user()`** . Αυτό συμβαίνει για τον λόγο ότι : μόλις κληθεί η `do_fork()` και έπειτα από μια ακολουθεία επικοινωνίας μέσω μηνυμάτων μεταξύ των servers ο PM θα λάβει τύπο μηνύματος από τον VFS `PM_FORK_RYPLE` εκεί γίνεται η κλίση της παραπάνω συνάρτησης , η οποία είναι και η εναρκτήρια για την επικοινωνία των PM-SCHED.
  1. Πηγαίνουμε στην `/usr/src/servers/pm/schedule.c` βρίσκουμε την συναρτηση που μας ενδιαφέρει(`sched_start_user()`) και παρατηρούμε ότι στο τέλος καλεί την συνάρτηση `sched_inherit()`. Εκεί δίνει σαν ορίσματα καποια πεδία τα οποία είναι απαραίτητα τόσο για τις διεργασίες όσο και για τον sched ώστε να μπορέσει να κανει την δουλεία του . Εκεί λοιπόν θα τοποθετήσουμε το πεδίο `procgrp` ώστε να κάνουμε μια αρχή για να μπορέσει να το δει ο sched .

Οπότε παμε στην σειρά 83 και το τοποθετούμε ως εξής :

```
return sched_inherit(ep,rmp->mp_endpoint, inherit_from,maxprio,&rmp->mp_scheduler ,rmp->mp_procgrp);
```

Την συγκεκριμένη ενέργεια μπορούμε να την κάνουμε καθώς αν πάμε στο header file `/usr/src/servers/pm/mproc.h` παρατηρούμε στο struct mproc ότι υπάρχει το πεδίο σε αυτή την μορφή .

Κάνοντας compile το σύστημα υπάρχουν erros καθώς δεν ορίσαμε το πεδίο που βάλαμε στην sched\_inherit() οπότε εκείνη βλέπει ένα παραπάνω πεδίο έτσι:

2. πάμε στην `/usr/src/lib/libsys/sched_start.c` στο αρχείο αυτό βρίσκουμε την συνάρτηση sched\_inherit() και βαζούμε ένα ακόμη πεδίο στην δήλωσή της ως εξής :

```
PUBLIC int sched_inherit(endpoint_t scheduler_e, endpoint_t schedulee_e, endpoint_t parent_e, unsigned maxprio, endpoint_t *newscheduler_e, pid_t procgrp)
```

2.1. Για να υπάρχει όμως λόγος ύπαρξης του συγκεκριμένου πεδίου

Πάμε στο `/usr/src/include/minix/sched.h` εντοπίζουμε την δήλωση της συνάρτησης και της βάζουμε ακόμη ένα όρισμα το procgrp

Στο σημείο αυτό τώρα θα πρέπει να αρχικοποιηθεί το πεδίο που προσθέσαμε στην `sched_inherit()` όπως και τα άλλα. Για να γίνει αυτό χρειάζεται να γνωρίζουμε τον τύπο μηνύματος του πεδίου. Τα `messeges` αυτά στην συγκεκριμένη συνάρτηση είναι τύπου `scheduling messeges`, άρα επικεντρώνουμε την αναζήτηση μας σε αυτού του ήδους μηνύματα. Παρατηρώντας στον φάκελο που βρίσκονται οι τύποι μηνυμάτων `/usr/src/include/minix` στο αρχείο `com.h` υπάρχουν στην σειρά 1147 δηλώσεις μέσω `#define messeges for scheduling`. Εκεί παρατηρείται ότι στα `defines` από κάτω υπάρχουν τα πεδία που χρησιμοποιεί η `inherit()` ως μηνύματα τύπου `m9`. Άρα και το δικό μας θα είναι τετοιου τύπου πηγαινοντας στον ίδιο φακελο αλλα στο αρχειο `ipc.h` παρατηρουμε ότι ο τυπος `m9_l5` είναι κενος αρα παμε στο `com.h` και κανουμε `define` ως εξης : `#define SCHEDULING_TEAMNUM m9_l5`. Κάνοντας το συγκεκριμένο βήμα επιστρέφουμε στο `/usr/src/lib/libsys/sched_start.c` ώστε μέσα στην συνάρτηση `inherit()` να αρχικοποιήσουμε το πεδίο `progrp` στην σειρά 31

```
m.SCHEDULING_TEAMNUM = progrp;
```

3. για να μπορέσει ο sched να δει το procgrp προσθετουμε στο struct από το header file του το συγκεκριμενο πεδιο , αρα:

`usr/src/servers/sched/schedproc.h` μεσα στο struct το αρχικοποιούμε ως **pid\_t procgrp;**

4. Η main συνάρτηση του sched εχει και αυτή καποια cases τα οποια είναι για τους τυπους μηνυμάτων που λαμβανει . Όταν δεχθει το μηνυμα από τον PM μέσω της sched\_inherit() τότε καλείται η do\_start\_scheduling() ώστε να ξεκινήσει η χρονοδρομολόγηση .Εκει λοιπόν θα αρχικοποιήσουμε το μήνυμα στον sched δηλαδή τον οδηγό ομαδος (procgrp) ετσι ώστε να το εχει και εκεινος μέσω του ορίσματος m\_ptr. Αρα `/usr/src/servers/sched/schedule.c` στην συναρτηση do start\_scheduling() και σειρα 167

**rmp->procgrp=m\_ptr->SCHEDULING\_TEAMNUM**



# ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ ΔΕΥΤΕΡΟΥ ΕΡΩΤΗΜΑΤΟΣ

Αρχικά , όπως μας αναφέρεται και στο ερώτημα 2 τροποποιήσαμε το struct schedproc τοποθετώντας μέσα άλλα τρία σημαντικά πεδία για τις διεργασίες.Οπότε παμε στο `/usr/src/servers/sched/schedproc.h` και τοποθετούμε τα πεδία proc\_usage , grp\_usage και fss\_priority ως pid\_t . Για την δίκαιη χρονοδρομολόγηση των διεργασιών αυτά τα τρία πεδία είναι πολύ σημαντικά μαζί και με το procgrp, το οποίο είναι ήδη αρχικοποιημένο στον χρονοδρομολογητή sched καθώς το συμπεριλάβαμε στο μήνυμα που του στέλνει ο PM servers σύμφωνα με όσα είπαμε στην υλοποίηση του πρώτου ερωτήματος .Όλες οι αλλαγές που έγιναν πάνω στον κωδικά για το συγκεκριμένο ερώτημα είναι στον φάκελο `/usr/src/servers/sched` και συγκεκριμένα στο αρχείο `schedule.c` .Αρχικά ξεκινήσαμε με την αρχικοποίηση των πεδίων στην do\_start\_scheduling(), το proc\_usage τ αφήσαμε ίσο με 0 καθώς δεν έχει λαβει επεξεργαστή ακόμη . Για το grp\_usage , τρεχουμε μέσα σε ένα loop να βρούμε μια διεργασία στο ίδιο group , δηλαδή με ίδιο αριθμό procgrp , ώστε να αντιγράψουμε το grp\_usage αυτής στο πεδίο που θέλουμε να αρχικοποιήσουμε .Όσο αναφορά το fss\_priority υλοποιήσαμε μια συνάρτηση η οποία υπολογίζει τον αριθμό των groups. Στην συνάρτηση αυτή δεν χρησιμοποιήθηκε μεθοδος ταξινόμησης , όμως υλοποιήθηκε ως εξής : Αφου ελέγχουμε πρώτα αν είναι διεργασία χρήστη (rmp->priority==USER\_Q) και τρέχει στον sched εκείνη την στιγμή , αποθηκεύσαμε μέσα σε έναν πίνακα τους αριθμούς procgrp κάθε διεργασίας .

Στο σημείο αυτό καλό θα ήτανε να αναφερόμαστε ότι , την στιγμή που ξεκινά την λειτουργία του το επίπεδο 3 των servers , η πρώτη διεργασία που δημιουργείται και τρέχει συνεχώς είναι η init. Εκείνη είναι υπεύθυνη να δημιουργεί τις διεργασίες χρήστη και να τις ελέγχει .Από την στιγμή που ξεκινά μια init θα δώσει σε όλες τις διεργασίες δημιουργήσει τον οδηγό ομάδας της (procgrp).Ετσι λοιπόν συνεχίζοντας στην υλοποίηση την στιγμή που προσθέσουμε στον πίνακα τους procgrp , αυξάνουμε και έναν counter (bind) ώστε να γνωρίζουμε πόσες θέσεις από τις 256 του NR\_PROCS χρησιμοποίησε .Επειτα τρεχοντας τον πίνακα απαλοφουμε πιθανές διπλοτιμες που μπορεί να έχουν αποθηκευτεί στα κελιά από την παραπάνω διαδικασία.Το γεγονός αυτό γίνεται για να μην αυξάνεται ο counter μας για τα groups όταν βλέπει ίδια τιμή procgrp, δηλ να αλλάζει μόνο για διαφορετικές τιμές procgrp .Ετσι όταν το κελί του πίνακα δεν είναι μηδέν αυξάνεται ο counter των groups . Οποτε σύμφωνα και με τον τύπο που ορίζεται στην εκφώνηση αρχικοποιούμε το fss\_priority .Τώρα όταν μια διεργασία τελειώνει το κβάντο της η συνάρτηση που αναλαμβάνει να διαχειριστεί την άμεσως επόμενη κίνηση της είναι η do\_noquantum().Εκεί κάνουμε την ενημέρωση των πεδίων σύμφωνα με όσα ορίζονται στο μάθημα αλλά και στην εκφώνηση .

## ΣΧΟΛΙΑ ΕΡΩΤΗΜΑΤΟΣ 2

1. Στον κωδικα που θα σας παρουσιασουμε στην συνεχεια , στο αρχειο `schedule.c` του φακελου `/usr/src/servers/sched/` τοσο στην αρχικοποιηση των πεδιων οσο και στην ενημερωση τους θα μπορουσαμε να βαλουμε ελεγχο αν το `priority==USER_Q` , όμως δεν είναι "απαραίτητο" διοτι το `priority` είναι συνεχως στην τιμη 7 , αλλα επισης στην συνεχεια αλλαζουμε τις τιμες των `MIN_USER_Q = MAX_USER_Q = USER_Q = 7` , οποτε γι αυτόν τον λογο δεν χρησιμοποιηθηκε ο ελεγχος.
2. Στην ενημερωση και αρχικοποιηση των πεδιων αλλα και στην ευρεση των `groups` χρησιμοποιήθηκε η εντολη `rmp->flags & IN_USE` , ώστε να γνωριζουμε αλλα και να χρησιμοποιουμε δεδομενα από διεργασιες που τρεχουν εκεινη την στιγμη στον `schedproc`
3. Οι διεργασιες του πυρηνα εχουν μεγαλυτερη προτεραιοτητα από τις διεργασιες χρηστη .

# ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ ΤΡΙΤΟΥ ΕΡΩΤΗΜΑΤΟΣ

- Η υλοποίηση αυτού του ερωτήματος βασίζεται στην επικοινωνία του πυρήνα (kernel) αλλά και του sched! Στο σημείο αυτό καλό θα ήταν να αναφερθούμε στο πως επιτυγχάνεται αυτή η επικοινωνία.

## **1. ΑΠΟ ΠΛΕΥΡΑ SCHED**

Στο αρχείο `/usr/src/servers/sched/schedule.c` παρατηρούμε πως όταν μια διεργασία τελειώσει το κβάντο της και μπαίνει στην συνάρτηση `do_noquantum()`, εκείνη καλεί στο τέλος μια άλλη συνάρτηση που λέγεται `sys_schedule_local()`. Αυτή ουσιαστικά είναι η `schedule_process()`, όπου δημιουργεί τα κατάλληλα πεδία για την αποστολή προς τον kernel τα οποία τα στέλνει μέσω της `sys_schedule()` στον kernel. Εμβαθύνοντας τώρα αν πάμε στον φακέλο και συγκεκριμένα στο αρχείο που υλοποιείται η `sys_schedule()` `/usr/src/lib/libsys/sys_schedule.c`, βλέπουμε πως η δουλειά της είναι να αρχικοποιεί τα πεδία που της δίνονται και να δημιουργεί το μήνυμα που θα σταλθεί στον kernel. Στο τέλος καλεί την συνάρτηση `kernel_call()` και ξεκινά η διαδικασία επικοινωνίας.

**2. ΑΠΟ ΤΗΝ ΠΛΕΥΡΑ ΤΟΥ KERNEL** τώρα καλό θα ήταν να δούμε πως λαμβάνει αυτό το μήνυμα. Πηγαίνοντας στον φακέλο `/usr/src/kernel/system/` και στο αρχείο `do_schedule.c` που μας ενδιαφέρει για την χρονοδρομολόγηση, παρατηρείται πως λαμβάνει το συγκεκριμένο μήνυμα από την `kernel_call()` και ανακτά τις τιμές των πεδίων. Τέλος καλείται η συνάρτηση `sched_proc()`.

- Τώρα για την υλοποίηση του τρίτου ερωτήματος μειώσαμε τις ουρές από 15 σε 8 όπου στην θέση 8 βρίσκεται η idle η οποία περιμένει στο σύστημα και δεν κάνει τίποτα . Οι τιμές των max-min και userq τοποθετήθηκαν στην τιμή 7 ώστε όλες οι διεργασίες χρήστη να βρίσκονται στην συγκεκριμένη θέση .Το πρώτο μας βήμα σε αυτό το σημείο ήταν να στείλουμε την τιμή fss\_priority στον πυρήνα μεσο της διαδικασίας που εξηγήθηκε παραπάνω.Ετσι λοιπον :

1. `/usr/src/servers/sched/schedule.c` τοποθετήσαμε το πεδίο fss\_priority

Στην `sys_schedule(..,rmp->fss_priority)`

2. `/usr/src/lib/libsys/sys_schedule.c` εκεί προσθέσαμε το πεδίο συνάρτησης κι έπειτα ολοκληρώσαμε την αρχικοποίηση του ως εξής :

`m.SCHEDULING_FSSPRIO=priority` , αφού πρώτα μεταβούμε στο header αρχείο

3. `/usr/src/include/minix/com.h` ώστε να ορίσουμε τον τύπο μηνυματος του συγκεκριμένου πεδίου κι έπειτα

Σημείωση : Γνωρίζουμε ότι μπορεί να μην έχει νοημα καθώς δεν υλοποιήσαμε την συνέχεια . Αυτό που σκεφτήκαμε να κάνουμε είναι όταν στην `do_schedule()` στον φακέλο `/usr/src/kernel` αρχικοποιήσαμε το πεδίο για να μπορέσει ο `kernel` να επιλεγεί το μικρότερο `fss_priority` θα έπρεπε να το πεδίο αυτό να εμφανιστεί μέσα στην `pick_proc()` στον φακέλο `/usr/src/kernel/proc.c` . Η συγκεκριμένη συνάρτηση έχει ένα `loop` που διαχειρίζεται την ουρά στην οποία αποθηκεύονται οι διεργασίες εκεί θα έπρεπε να επιλεγεται το μικρότερο `fss_priority` . Για να φτάσει όμως εκεί το πρώτο βήμα θα ήτανε να προσθέταμε το `fss_priority` στην

`Sched_proc(...,fss_priority)` σαν πεδίο στο `/usr/src/kernel/do_schedule()`. Η υλοποίηση αυτή δεν έγινε καθώς δυσκολευτήκαμε αρκετά για το πως θα ενημερώνουμε τον πυρήνα από την `do_noquantum()` βάζοντας σε ένα `loop` την `sys_schedule()` , όπως είχε αναφερθεί και στο φροντηστήριο του κυρίου Καππέ!

# ΚΩΔΙΚΑΣ ΑΛΛΑΓΕΣ

1. /usr/src/lib/libsys

## Sched\_start.c

Σειρά (14): PUBLIC int sched\_inherit(endpoint\_t scheduler\_e, endpoint\_t  
schedulee\_e, endpoint\_t parent\_e, unsigned maxprio, endpoint\_t  
\*newscheduler\_e, **pid\_t procgrp**)

Σειρά (31) : **m.SCHEDULING\_TEAMNUM =procgrp;**

## Sys\_schedule.c

Σειρά (3) : PUBLIC int sys\_schedule(endpoint\_t proc\_ep, int priority, int quantum,  
int cpu, **pid\_t fss\_priority**)

Σειρά (14) : **m.SCHEDULING\_FSSPRIO = fss\_priority;**

2. /usr/src/servers/sched

### Schedproc.h

Σειρά (28-31):

```
pid_t procgrp;  
    pid_t proc_usage;  
    pid_t grp_usage;  
    pid_t fss_priority;
```

### Schedule.c

Σειρά (87-128):

```
PUBLIC int groupClassification(){  
    struct schedproc *nik; //tha trekso ton sched gia na bro diergasia pou idi trexei  
    int grpArray[NR_PROCS]={0};  
    int block,i,j;  
    int number_of_groups=0;  
  
    int bind=0;  
    for(i=0,nik=schedproc;i<NR_PROCS;i++,nik++){  
        if(nik->procgrp>10){  
            grpArray[bind]=nik->procgrp;  
            bind++;  
        }  
    }  
}
```



```
for(i=0;i<bind;i++){
    for(j=i+1;j<bind;j++){
        if(grpArray[i]==grpArray[j]){
            for(int k=j;k<bind;k++){
                grpArray[k]=grpArray[k+1];
            }
            bind=bind-1;
            j=j-1;
        }
    }
}
for(i=0;i<bind;i++){
    if(grpArray[i]!=0){
        number_of_groups =number_of_groups+1;
    }
}
```

```
return number_of_groups;
```

```
}
```

συναρτηση **do\_noquantum()**

Σειρά(137-138):   **struct schedproc \*scd2;**  
                  **int i=0,base=0;**

Σειρά (150-160):

```
rmp->proc_usage = rmp->proc_usage + 200;  
rmp->grp_usage = rmp->grp_usage + 200;  
for(i=0,scd2=schedproc;i<NR_PROCS;i++,scd2++){  
    if(scd2->flags & IN_USE && scd2->priority==USER_Q){  
        scd2->proc_usage=scd2->proc_usage/2;  
        scd2->grp_usage=scd2->grp_usage/2;  
        scd2->fss_priority=scd2->proc_usage/2+scd2-  
>grp_usage*groupClassification()/4+base;  
  
    }  
}  
  
rmp->fss_priority=rmp->proc_usage/2+rmp-  
>grp_usage*groupClassification()/4+base;
```

Συναρτηση **do\_start\_scheduling()**

Σειρά(210): **struct schedproc \*scd;**

Σειρά (231): **rmp->procgrp = m\_ptr->SCHEDULING\_TEAMNUM;**

Σειρά(317-319):**rmp->proc\_usage = 0;**

**rmp->fss\_priority=0;**

**rmp->grp\_usage = 0;**

Σειρά(323-332):

**int i;**

**for(i=0,scd=schedproc;i<NR\_PROCS;i++,scd++){**

**if(scd->flags & IN\_USE){**

**if(scd->procgrp == rmp->procgrp){**

**rmp->grp\_usage=scd->grp\_usage;**

**}**

**}**

**}**

**int base=0;**

**rmp->fss\_priority=rmp->proc\_usage/2+rmp->grp\_usage\*groupClassification()/4+base;**

Σειρά(418): συνάρτηση **schedule\_process()**

```
if ((err = sys_schedule(rmp->endpoint, new_prio,  
    new_quantum, new_cpu, rmp->fss_priority)) != OK) {  
    printf("PM: An error occurred when trying to schedule %d: %d\n",  
        rmp->endpoint, err);  
}
```

3. /usr/src/include/minix

Com.h

Σειρά(1129-1128):

```
#    define SCHEDULING_TEAMNUM    m9_I5  
#    define SCHEDULING_FSSPRIO    m9_s4
```

Sched.h

```
_PROTOTYPE(int sched_inherit, (endpoint_t scheduler_e,  
    endpoint_t schedulee_e, endpoint_t parent_e, unsigned maxprio,  
    endpoint_t *newscheduler_e, pid_t procgrp));
```

3. /usr/src/servers/pm

Schedule.c

Σειρά(79):

```
return sched_inherit(ep,          /* scheduler_e */
    rmp->mp_endpoint,            /* schedulee_e */
    inherit_from,                /* parent_e */
    maxprio,                      /* maxprio */
    &rmp->mp_scheduler,rmp->mp_procgrp);
```