

Λειτουργικά Συστήματα

Χειμερινό Εξάμηνο

2η Εργαστηριακή Άσκηση

Καθηγητές: Σ. Σιούτας, Χ. Μακρής, Π. Χατζηδούκας, Α. Ηλίας

ΑΜ	Επώνυμο	Όνομα	e-mail	Έτος
1084567	Βιλλιώτης	Αχιλλέας	up1084567@upnet.gr	3 ^ο
1088098	Μπαρδάκης	Βασίλειος	up1088098@upnet.gr	3 ^ο
1084589	Χάλλας	Χαράλαμπος-Μάριος	up1084589@upnet.gr	3 ^ο

Περιεχόμενα

Μέρος Α: Εισαγωγή	3
Μέρος Β: Χρήση του προγράμματος	4
B.1 End User	4
B.2 Debug Flags	5
Μέρος C: Εξήγηση Σχεδίασης	6
C.1 main	6
C.2 Data Structures	6
C.3 Global Variables	6
C.4 Functions	6
C.5 Algorithms	7
C.5.i First-Come First-Served	7
C.5.ii Shortest Job First	7
C.5.iii Roundrobin	7
C.5.iv Priority	7
C.6 Run Functions	8
C.6.i Static Execute Run	8
C.6.ii Static Continue Run	8
C.6.iii Dynamic Execute Run	8
C.6.iv Dynamic Continue Run	8
Μέρος D: Αποτελέσματα και αστοχίες	9
D.1 Αποτελέσματα	9
D.2 Αστοχίες	9



Μέρος Α: Εισαγωγή

Για την εκπόνηση της δεύτερης εργαστηριακής άσκησης, ακολουθήσαμε το πρότυπο του κ. Χατζηδούκα για την σχεδίαση και οργάνωση του πηγαίου κώδικα. Το παραδοτέο αποτελείται από το αρχείο `scheduler.c` το οποίο εκτελεί όλες τις προβλεπόμενες λειτουργίες όπως επίσης τροποποιημένα `work.c` και `run.sh` αρχεία τα οποία: το πρώτο περιέχει επιπλέον `printf` και το δεύτερο περιέχει επιπλέον περιπτώσεις.

Το αρχείο `scheduler.c` περιέχει συμπληρωματικό σχολιασμό σε αυτό το έγγραφο, χωρίς όμως υπερανάλυση βασικών προγραμματιστικών λειτουργιών και συμπεριφορών.

Τέλος, δίνεται και ένα `modified.c` αρχείο το οποίο περιέχει τις τροποποιήσεις που κάναμε στο τέταρτο μέρος.

Δόθηκε βάση στην δυναμικότητα του χρονοπρογραμματιστή, και έπειτα από πολλούς ελέγχους πιστεύουμε πως είναι πλήρως δυναμικό, κατέχοντας την ικανότητα να αλλάζει σε κάθε χρονική στιγμή τον αλγόριθμο χωρίς να επηρεαστεί η λειτουργικότητα.

Επίσης η δομή του κώδικα επιτρέπει την τυχών προσθήκη και τροποποίηση αλγορίθμων να γίνεται με εύκολο τρόπο. Όσον αφορά τυχών μη-αναμενόμενες συμπεριφορές, μπορέσαμε να εντοπίσουμε παρά μία, η οποία όμως παρατηρείται σπάνια και θα αναφερθούμε σε αυτή αργότερα.



Μέρος Β: Χρήση του προγράμματος

B.1 End User

Ακολουθούν παραδείγματα χρήσης του προγράμματος¹.

```
axilly@axilly-VirtualBox:~/Documents/os_project2/scheduler$ ./scheduler
Wrong amount of arguments given!
Correct usage is: ./scheduler algorithm [quant] sourceFile
Policy and quant combination does not exist! Available policies are:
-----
Static Policies
-----
fcfs
sjf
-----
Dynamic Policies
-----
rr
prio
```

1. Κλήση χωρίς παράμετρους.

```
axilly@axilly-VirtualBox:~/Documents/os_project2/scheduler$ ./scheduler fcfs
Wrong amount of arguments given!
Correct usage is: ./scheduler algorithm [quant] sourceFile
Policy and quant combination does not exist! Available policies are:
-----
Static Policies
-----
fcfs
sjf
-----
Dynamic Policies
-----
rr
prio
```

2. Κλήση με λάθος αριθμό παραμέτρων.

```
axilly@axilly-VirtualBox:~/Documents/os_project2/scheduler$ ./scheduler fcfs reverse.txt
PID 28780 - CMD work7
Elapsed Time: 0.248 secs
Workload Time: 0.249 secs
PID 28781 - CMD work6
Elapsed Time: 0.215 secs
Workload Time: 0.464 secs
PID 28782 - CMD work5
Elapsed Time: 0.249 secs
Workload Time: 0.717 secs
PID 28784 - CMD work4
Elapsed Time: 0.142 secs
Workload Time: 0.859 secs
PID 28785 - CMD work3
Elapsed Time: 0.117 secs
Workload Time: 0.976 secs
PID 28786 - CMD work2
Elapsed Time: 0.062 secs
Workload Time: 1.038 secs
PID 28787 - CMD work1
Elapsed Time: 0.079 secs
Workload Time: 1.118 secs
```

3. Ορθή κλήση του fcfs.

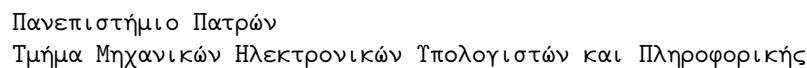
```
axilly@axilly-VirtualBox:~/Documents/os_project2/scheduler$ ./scheduler prio reverse.txt
Policy and quant combination does not exist! Available policies are:
-----
Static Policies
-----
fcfs
sjf
-----
Dynamic Policies
-----
rr
prio
```

4. Λάθος κλήση δυναμικού αλγόριθμου.

```
axilly@axilly-VirtualBox:~/Documents/os_project2/scheduler$ ./scheduler prio 10 reverse.txt
PID 28775 - CMD work1
Elapsed Time: 0.038 secs
Workload Time: 0.038 secs
PID 28776 - CMD work2
Elapsed Time: 0.074 secs
Workload Time: 0.113 secs
PID 28777 - CMD work3
Elapsed Time: 0.142 secs
Workload Time: 0.255 secs
PID 28778 - CMD work4
Elapsed Time: 0.186 secs
Workload Time: 0.443 secs
PID 28779 - CMD work5
Elapsed Time: 0.256 secs
Workload Time: 0.699 secs
PID 28780 - CMD work6
Elapsed Time: 0.220 secs
Workload Time: 0.920 secs
PID 28781 - CMD work7
Elapsed Time: 0.242 secs
Workload Time: 1.162 secs
WORKLOAD TIME: 1.162 secs
```

5. Ορθή κλήση του prio.

¹Όλα τα παραδείγματα έτρεξαν σε Intel i5-4460 ενώ χρησιμοποιήθηκε DELAY=25.



Στην αρχή του πηγαίου κώδικα, υπάρχουν 4 flags τα οποία ενεργοποιούν αντίστοιχα επιπλέον λειτουργίες ή/και cases. Ακολουθούν παραδείγματα με εικόνες².

```

testVM@1111v - virtualBox: /Documents/os_projects/schedule $ ./scheduler rr 50 homogeneous.ets
process 21124 begins (load=7)
process 21125 begins (load=7)
process 21126 begins (load=7)
process 21127 begins (load=7)
process 21128 begins (load=7)
process 21124 restarts
process 21125 restarts
process 21126 restarts
process 21127 restarts
process 21128 restarts
process 21124 restarts
process 21125 restarts
process 21126 restarts
process 21127 restarts
process 21128 restarts
process 21124 restarts
process 21125 restarts
process 21126 restarts
process 21127 restarts
process 21128 restarts
process 21124 restarts
process 21125 restarts
process 21126 restarts
process 21127 restarts
process 21128 restarts
process 21124 restarts
process 21125 restarts
process 21126 restarts
process 21127 restarts
process 21128 restarts
PID 21127 - CMD work?
Elapsed Time: 0.305 secs
Workload Time: 1.577 secs

process 21128 restarts
process 21124 restarts
process 21124 ends (load=7)
PID 21124 - CMD work?
Elapsed Time: 0.353 secs
Workload Time: 1.730 secs

process 21125 restarts
PID 21125 - CMD work?
Elapsed Time: 0.391 secs
Workload Time: 1.732 secs

process 21126 restarts
process 21128 restarts
process 21128 ends (load=7)
PID 21128 - CMD work?
Elapsed Time: 0.376 secs
Workload Time: 1.813 secs

process 21126 restarts
process 21126 restarts
process 21126 ends (load=7)
PID 21126 - CMD work?
Elapsed Time: 0.457 secs
Workload Time: 1.897 secs

WORKLOAD TIME: 1.897 secs

```

- | | |
|---|--|
| 1. INFO_PRINTS - Περισσότερες πληροφορίες για την εκτέλεση. | 2. START_STOP_PRINTS - Εμφανίζεται ακριβώς πότε εκτελείται ποιά διεργασία. |
|---|--|

```
root@localhost:~# cat /etc/crontab | grep scheduler | sed 's/%$/. $ /scheduler rr 50 homogeneous.txt'
PID 21369 - CHD work7 Elapsed Time: 0.221 secs
Workload Time: 0.572 secs
PID 21368 - CHD work7 Elapsed Time: 0.254 secs
Workload Time: 0.901 secs
PID 21367 - CHD work7 Elapsed Time: 0.281 secs
Workload Time: 1.086 secs
PID 21366 - CHD work7 Elapsed Time: 0.327 secs
Workload Time: 1.087 secs
WORKLOAD TIME: 1.087 secs
```

- | | |
|---|---|
| 3. STATIC_CONTINUE - Προσομοίωση ανάγκης continue σε static αλγόριθμο. | αντιμετωπίζεται μια διεργασία που έχει ήδη τελειώσει. |
|---|---|

²Όλα τα παραδείγματα έτρεξαν σε Intel i5-4460 ενώ χρησιμοποιήθηκε DELAY=25.



Μέρος C: Εξήγηση Σχεδίασης

C.1 main

Στην main γίνεται η ανάθεση της συμπεριφοράς του προγράμματος σε SIGCHLD με flag SA_NOCLDSTOP, το parsing των δεδομένων input, η δημιουργία των αρχείων work, ενώ μετά το πέρας της δρομολόγησης γίνεται διαχείριση της μνήμης.

C.2 Data Structures

Το πρόγραμμα διαθέτει 2 structs, τα `struct process` και `struct queueNode` τα οποία αντίστοιχα κρατάνε πληροφορία για τη κάθε διεργασία (1 αντίγραφο μόνο) και για καθεμία από τις 3 ουρές.

C.3 Global Variables

Υπάρχουν οι εξής global μεταβλητές: `struct queueNode *xHead/Tail` όπου x serial,sorted ή exited, οι οποίες είναι στην ουσία οι 3 ουρές στις οποίες θα αναφερθούμε αργότερα. Επίσης το `struct process *activeProcess` το οποίο χρησιμοποιείται στον signal handler, `double executionStartTime` για χρονικούς υπολογισμούς και `char *const xPolicies[]` για την αποθήκευση των διαθέσιμων αλγορίθμων.

C.4 Functions

`void push`: Παίρνει στοιχεία μιας input διεργασίας και δημιουργεί queueNode το οποίο περνάει στην αντίστοιχη ουρά.

`void pushProcess`: Όπως πάνω, αλλά με όρισμα process που ήδη έχει αρχικοποιηθεί (για μεταφορά στην exitedQueue)

`void removeNode`: Διαγράφει ένα `struct queueNode` από ουρά και εκτελεί διαχείριση μνήμης.

`void freeQueue`: Διαχείριση μνήμης σε ένα ολόκληρο queue και εάν το flag `int freeProcesses` είναι 1 τότε καθαρίζει και τα process μέσω της `void freeProcess` (χρησιμοποιείται μόνο πάνω στην exited queue, υποθέτοντας πως ο δρομολογητής εκτέλεσε όλες τις διεργασίες επιτυχώς).

`void sortedInsert`: Εισαγωγή σε DLL (queue) ενός node.

`void sortSerialIntoSortedDLLAscending`: Ταξινομεί και μεταφέρει ένα αντίτυπο των queueNode(τα οποία όμως δείχνουν στην ίδια διεργασία) στην sorted queue από την serial queue, για χρήση σε δυναμικούς αλγόριθμους.

`void childTerminatedHandler`: O handler για το SIGCHLD σήμα, διαχειρίζεται το zombie child process και θέτει το status του activeProcess σε EXITED (-1). Επίσης μπλοκάρει τα υπολοίπα σήματα μέχρι να έρθει εις πέρας η διαδικασία.

Οποιαδήποτε άλλη συνάρτηση παραλήφθηκε διότι θεωρήθηκε απλή ή/και δεν αποτελεί βασική συνάρτηση του προγράμματος, παρά βοηθητική για άλλες συναρτήσεις.



C.5 Algorithms

Ο κώδικας για όλους τους αλγόριθμους ακολουθεί τον εξής σκελετό. Στον κώδικα κάθε αλγορίθμου υπάρχει ένας δείκτης `current`, ο οποίος ξεκινώντας από το κατάλληλο `head`, εκτελεί προσπέλαση της κατάλληλης `queue`, μέχρι να είναι άδεια. Σε κάθε επανάληψη, το `current` ελέγχεται αν είναι `READY` ή `STOPPED`, (η δεύτερη περίπτωση δεν είναι δυνατόν να συμβεί κανονικά στον `fcfs` και `sjf`, αλλά υπάρχει για λόγους πληρότητας της δυναμικότητας του κώδικα). Επίσης εάν είναι `EXITED` καθαρίζεται το `node` και μεταφέρεται στο `exited queue`, το οποίο υπάρχει επίσης για λόγους πληρότητας και τυχόν επέκτασης του κώδικα.

Σε κάθε περίπτωση, όταν βρεθεί κατάλληλο `node`, εκτελείται το αντίστοιχο `run` πάνω στην διεργασία του, και έπειτα ελέγχεται εάν όντως τερμάτισε η διεργασία, ώστε να αφαιρεθεί από το `queue` και να προχωρήσει στο επόμενο `node`.

Παρουσιάζεται η δομή του κώδικα για τους 4 αλγόριθμους. Για τα είδη των `run function`, βλ. παρακάτω.

C.5.i First-Come First-Served

Ο αλγόριθμος καλείται μέσω της `void fcfs()`. Έχει τα εξής χαρακτηριστικά:

- Χρήση `serial queue`.
- Κλήση `staticRun`.

C.5.ii Shortest Job First

Ο αλγόριθμος καλείται μέσω της `void sjf()`. Η λογική είναι πιστό αντίγραφο της FCFS, όμως, η `static queue` ταξινομείται επί της `sorted queue`, η οποία και τελικά χρησιμοποιείται αντί της `serial queue`.

C.5.iii Roundrobin

Ο αλγόριθμος καλείται μέσω της `void roundrobinAutonomous(int quant)`. Το κύριο σώμα είναι παρόμοιο των προηγούμενων 2, με τα εξής σημεία:

- Χρήση `serial queue`.
- Κλήση `dynamicRun` συναρτήσεων αντί των `static` (βλ. παρακάτω).

C.5.iv Priority

Ο αλγόριθμος καλείται μέσω της `void priority(int quant)`. Κύρια χαρακτηριστικά της συνάρτησης είναι:

- Χρήση `sorted queue`.
- Έλεγχος για το πλήθος διεργασιών με ίδιο `priority` με αυτή που πρόκειται να τρέξει. (`void returnPriorityRRRange`
- Κλήση `staticRun` αλλά και `dynamicRun` (μέσω της `void roundrobinPriority`), ανάλογα με το αποτέλεσμα του προηγούμενου σημείου.

Όσον αφορά την `void roundrobinPriority`, είναι μια συνάρτηση η οποία εκτελεί `roundrobin` όμως σε συγκεκριμένο αριθμό `node` και ξεκινώντας από αυθαίρετο `node`.

Γι' αυτό, επιπρόσθετα γίνεται χρήση των `index` και `range`, ώστε ο δείκτης `current` να επιστρέφει στον κατάλληλο κόμβο μετά από κάθε εκτέλεση μιας διεργασίας.

Η φύση των `roundrobin` και `priority` επιτρέπει να υπάρχουν `STOPPED` διεργασίες στην ουρά, κάτι για το οποίο έχουμε φροντίσει σε όλους τους αλγόριθμους έτσι κι αλλιώς.



C.6 Run Functions

Κύριο σημείο αποτελούν οι συναρτήσεις οι οποίες εκτελούν η συνεχίζουν την εκτέλεση των διεργασιών-παιδιών του scheduler, στο σύνολο 4. Αυτές χωρίζονται κατά είδος δρομολόγησης: (static ή run until end και dynamic ή run with nanosleep). Κοινά μέρη αποτελούν ο ορισμός του global pointer `struct process *processToRun`, ο έλεγχος στο τέλος κάθε συνάρτησης με σκοπό την εκτύπωση του κατάλληλου μηνύματος σε περίπτωση τερματισμού της διεργασίας αλλά και η σωστή διαχείρισης των ουρών και του head.

C.6.i Static Execute Run

Καλείται μέσω της `void staticExecRun(struct *process)`. Αμέσως δημιουργείται το παιδί το οποίο θα τρέξει την διεργασία. Ο πατέρας ξεκινά την χρονομέτρηση, ορίζεται ο global pointer ο οποίος δείχνει στην διεργασία που τρέχει (ώστε να γνωρίζει ο SIGCHLD handler) και κοιμάται με nanosleep σε διαστήματα των 100ns μέχρι η διεργασία να τερματίσει και ο handler να αλλάξει το status σε EXITED.

C.6.ii Static Continue Run

Καλείται μέσω της `void staticContinueRun(struct *process)`. Η μόνη ουσιαστική διαφορά που υπάρχει με την πως αντί να δημιουργείται το παιδί, στέλνεται ώστε να συνεχίσει την εκτέλεση.

C.6.iii Dynamic Execute Run

Καλείται μέσω της `void dynamicExecRun(struct *process, int)`. Αντίστοιχα, η μόνη διαφορά με την static εκδοχή είναι πως καλείται ένα nanosleep στην scheduler διεργασία, με διαρκεία ίση με το input quant, έπειτα στέλνεται σήμα SIGSTOP και εάν ο handler δεν έτρεξε (άρα η κατάσταση δεν είναι EXITED αλλά RUNNING), θέτεται η κατάσταση σε STOPPED.

C.6.iv Dynamic Continue Run

Καλείται μέσω της `void dynamicContinueRun(struct *process, int)`. Συνδιασμός των static continue και dynamic execute.



Μέρος D: Αποτελέσματα και αστοχίες

D.1 Αποτελέσματα

Πιστεύουμε πως καταφέραμε να σχεδιάσουμε έναν ολοκληρωμένο δρομολογητή, πλήρως δυναμικό και επεκτάσιμο. Γίνεται χρήση POSIX standard συναρτήσεων όπως του `sigaction` έναντι του `signal`, ενώ κάθε αλγόριθμος είναι ικανός να συνεχίσει την εκτέλεση σε κάθε (εύλογη) χρονική στιγμή, λαμβάνοντας την σκυτάλη από κάποιον άλλο.

Σημαντικό μέρος των συναρτήσεων αλγορίθμων και εκτέλεσης διεργασιών επαναχρησιμοποιεί κομμάτια κώδικα, το οποίο όμως συνεισφέρει σε πιο καθαρό κώδικα (κατά τη γνώμη μας) και στην εύκολη προσθήκη νέων λειτουργιών.

D.2 Αστοχίες

Όπως αναφέρθηκε και στην αρχή της αναφοράς, δεν αντιμετωπίσαμε παρά μία αστοχία στην εκτέλεση του προγράμματος.

Συγκεκριμένα, όταν γίνεται χρήση δυναμικής εκτέλεσης διεργασίας, υπάρχει πιθανότητα να σημειωθεί ως EX-ITED η λάθος (επόμενη κατά σειρά) διεργασία και όταν τελικά ο δρομολογητής επιστρέψει στην αρχικά σωστή, δεν θα τερματίσει ποτέ.

Υπήρξε επικοινωνία με τον κύριο Χατζηδούκα όμως δεν καταφέραμε να λύσουμε το πρόβλημα (όμως μας οδήγησε στην τροποποίηση του `signal handler`).

Έπειτα από δεκάδες ώρες εργασίας δεν καταφέραμε να βρούμε την πηγή του προβλήματος, όμως παρακάτω ακολουθούν τα κύρια σημεία-παρατηρήσεις για την εμφάνιση του προβλήματος καθώς και screenshots.

- Πρέπει να γίνεται χρήση δυναμικής εκτέλεσης είτε `execute` είτε `continue`.
- Το testing έγινε κυρίως με `DELAY=25` και `quant=200`, σε όλα τα `.txt input` αρχεία.
- Όσο πιο υψηλό είναι το `DELAY`, τόσο λιγότερες είναι οι πιθανότητες εμφάνισης του bug (σε `DELAY=1000` δεν αντιμετωπίστηκε ποτέ έπειτα από 100 εκτελέσεις του κώδικα.).
- Η πιθανότητα εμφάνισης του bug υπολογιστήκε (έπειτα απο batch εκτελέσεις του κώδικα) γύρω στο 6,67% ή $\frac{1}{15}$.
- Η θέση στο queue δεν φαίνεται να επηρεάζει την πιθανότητα εμφάνισης.
- Εάν η `work` δεν περιέχει `printf`, το bug εξαφανίζεται εντελώς!!!

Ακολουθούν παραδείγματα, με αυξανόμενο insight παράγοντα (περισσότερα debug `printf` στις δύο τελευταίες φωτογραφίες). Αξιοσημείωτη παρατήρηση το μειωμένο runtime της διεργασίας που λανθασμένα σταματά η εκτέλεση της (όλα τα test έγιναν πάνω στο `reverse.txt` διότι η `prio` εκτελείται και στα 5 execs).

[illegible]

PRIO exec - Η διεργασία 12088
τερματίζει, όμως το πρόγραμμα
τερματίζει (ακαριαία) την 12089 που
μόλις ξεκινάει.

[illegible]

RR exec- Η 18779 τερματίζει, ο
handler δεν τρέχει παρά όταν ξεκινήσει
η 18781.

[illegible]

PRIO cont - Αντίστοιχα η 12850
τερματίζει αλλά το πρόγραμμα
σημειώνει την 12851.

```
process 21920 begins (load=7)
process 21921 begins (load=7)
process 21922 begins (load=7)
process 21923 begins (load=7)
process 21924 begins (load=7)
process 21920 restarts
process 21921 restarts
process 21921 ends (load=7)
process 21922 restarts
PID 21922 - CMD work7
                                Elapsed Time: 0.106 secs
                                Workload Time: 0.810 secs

process 21923 restarts
process 21923 ends (load=7)
PID 21923 - CMD work7
                                Elapsed Time: 0.264 secs
                                Workload Time: 0.969 secs

process 21924 restarts
process 21920 restarts
process 21921 restarts
process 21924 restarts
process 21920 restarts
process 21920 ends (load=7)
PID 21920 - CMD work7
                                Elapsed Time: 0.341 secs
                                Workload Time: 1.394 secs

process 21921 restarts
process 21924 restarts
process 21924 ends (load=7)
PID 21924 - CMD work7
                                Elapsed Time: 0.352 secs
                                Workload Time: 1.529 secs

process 21921 restarts
process 21921 restarts
process 21921 restarts
process 21921 restarts
process 21921 restarts
process 21921 restarts
```

RR cont- Αντίστοιχα σε restarted
εκτέλεση για τις 21921 και 21922.



Παραπάνω debug options αυτή τη φορά! SLEEP RESULT/KILL RESULT: 0 για επιτυχή, -1 για ανεπιτυχή (σύμφωνα με POSIX), STATUS 2=RUNNING, 0=STOPPED, -1=EXITED.

Στην αριστερή φωτογραφία, η 4854 τερματίζει, όμως ο handler δεν τρέχει (πως γίνεται εφόσον μένει μόνο μία εντολή μετά την printf του work, η return), το nanosleep εκτελέστηκε εξ'ολοκλήρου άρα μήπως υπάρχει φαινόμενο πολύ κακού timing;

Στη δεξιά φωτογραφία, η 8295 τελειώνει, το σήμα stop λαμβάνεται επιτυχώς (kill result=0 άρα η διεργασία υπάρχει), το nanosleep τελείωσε κανονικά. Ο handler τρέχει ακριβώς αφού σταλθεί το σήμα στην επόμενη κατά σειρά διεργασία (8296), εκεί λαμβάνεται κανονικά το SIGSTOP, το nanosleep διακόπτεται κανονικά και το status θέτεται σε -1 (EXITED)... αλλά είναι η λάθος διεργασία!

```
HANDLER RAN
process 4851 begins
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4852 begins
process 4852 ends

HANDLER RAN
SLEEP RESULT : 0 STATUS : -1
PID 4852 - CMD work7
Elapsed Time: 0.230 secs
Workload Time: 0.345 secs

process 4853 begins
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4854 begins
process 4854 ends
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2

HANDLER RAN
REMINING SECONDS AND NANOSECONDS: 0 0
SLEEP RESULT : -1 STATUS : -1

SETTING TO EXITED
PID 4855 - CMD work7
Elapsed Time: 0.000 secs
Workload Time: 0.674 secs

process 4851 restarts
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4853 restarts
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4854 restarts
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4851 restarts
process 4851 ends

HANDLER RAN
SLEEP RESULT : -1 STATUS : -1

SETTING TO EXITED
PID 4851 - CMD work7
Elapsed Time: 0.263 secs
Workload Time: 1.027 secs

process 4853 restarts
process 4853 ends

HANDLER RAN
SLEEP RESULT : -1 STATUS : -1

SETTING TO EXITED
PID 4853 - CMD work7
Elapsed Time: 0.268 secs
Workload Time: 1.093 secs

process 4854 restarts
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4854 restarts
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
process 4854 restarts
SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
```

Αυξημένο debugging insight

```
PROCESS WAS RUNNING
EXEC ENDS
EXEC STARTS
process 8295 restarts
sending continue
continue sent
process 8295 ends
sending stop
stop sent
KILL RESULT: 0 SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2

PROCESS WAS RUNNING
EXEC ENDS
EXEC STARTS
process 8296 restarts
sending continue
continue sent

HANDLER RAN
sending stop
stop sent
KILL RESULT: 0 SLEEP RESULT : -1 STATUS : -1

SETTING TO EXITED
PID 8296 - CMD work7
Elapsed Time: 0.104 secs
Workload Time: 0.744 secs

EXEC ENDS
EXEC STARTS
process 8297 restarts
sending continue
continue sent
process 8297 ends

HANDLER RAN
sending stop
stop sent
KILL RESULT: -1 SLEEP RESULT : -1 STATUS : -1

SETTING TO EXITED
PID 8297 - CMD work7
Elapsed Time: 0.226 secs
Workload Time: 0.789 secs

EXEC ENDS
EXEC STARTS
process 8298 restarts
sending continue
continue sent
sending stop
stop sent
KILL RESULT: 0 SLEEP RESULT : 0 STATUS : 2
```

then 8295 restarts

Ακόμα πιο πολλές printf για debugging