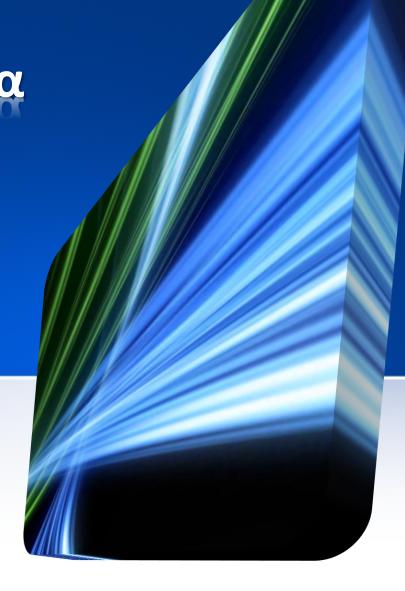
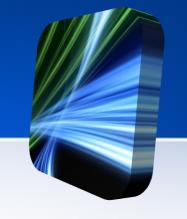
Λειτουργικά Συστήματα 6ο εξάμηνο ΣΗΜΜΥ Ακ. έτος 2020-2021

Εργαστηριακή Άσκηση 1





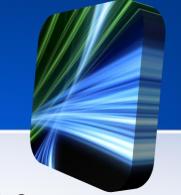
- Οι εργαστηριακές ασκήσεις διεξάγονται σε δύο Σειρές Σειρά Α (Τρίτη 12.45 14.45) και Σειρά Β (Τρίτη 15.00 17.00)
- □ Οι φοιτητές είναι χωρισμένοι σε ομάδες των 2 ατόμων με αρίθμηση Σειρά Α1 - Σειρά Α35 και Σειρά Β1 - Σειρά Β35

Θα εκτελεστούν 4 εργαστηριακές ασκήσεις με βαρύτητα 10%, 30%, 30% και 30% επί του τελικού βαθμού εργαστηρίου

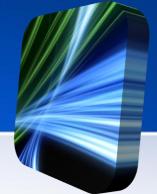
Κάθε ομάδα πρέπει να προσέλθει για την προφορική εξέταση της κάθε άσκησης σε συγκεκριμένη ημερομηνία και ώρα

Δεν υπάρχουν υποχρεωτικές παρουσίες στο εργαστήριο εκτός από τις ημερομηνίες εξέτασης των ασκήσεων

Δεν απαιτείται παράδοση γραπτών αναφορών των εργαστηριακών ασκήσεων



□ Κάθε ομάδα μπορεί προαιρετικά να προσέλθει στο εργαστήριο κάθε εβδομάδα την ώρα του Τμήματος της για διατύπωση αποριών ή διευκρινήσεων, πρέπει όμως να εξετάζεται στις προκαθορισμένες ημερομηνίες και ώρες.

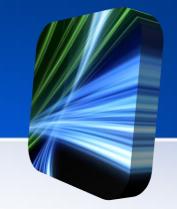


Να γραφτεί πρόγραμμα σε γλώσσα προγραμματισμού C και περιβάλλον Linux το οποίο δέχεται δύο ορίσματα από την γραμμή εντολών. Το πρώτο όρισμα είναι το όνομα ενός αρχείου (filename) και το δεύτερο όρισμα είναι ένας ακέραιος (n).

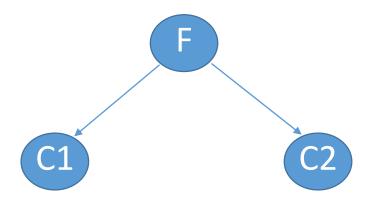
Παράδειγμα εκτέλεσης:

```
./askl a.txt 15

† †
filename n
```



Η διεργασία πατέρας (F) δημιουργεί 2 διεργασίες (C1, C2) σύμφωνα με το παρακάτω δέντρο διεργασιών



Κάθε διεργασία παιδί (C1, C2) εκτυπώνει αρχικά το παρακάτω μήνυμα

(Childi) Started. PID= Pid PPID=Ppid

όπου Pid είναι το process id της διεργασίας και Ppid είναι το process id της διεργασίας που την έχει δημιουργήσει, ενώ i είναι η αρίθμηση της δλδ 1 ή 2

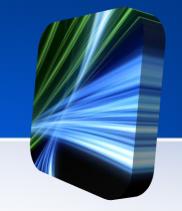
Στην συνέχεια κάθε διεργασία παιδί (C1, C2) εκτυπώνει το παρακάτω μήνυμα επαναληπτικά [Childi] Heartbeat PID= Pid Time=time x=k

Όπου k είναι ένα αριθμός μεταξύ **0** και **n**.

Το Child εκτυπώνει (k) επαναληπτικά τους ζυγούς αριθμούς έως το **n**.

Το Child2 εκτυπώνει (k) επαναληπτικά τους μονούς αριθμούς έως το **n**.

time είναι η χρονική στιγμή της εκτύπωσης που θα την βρείτε με χρήση της **time()** 



Σε κάθε επανάληψη κάθε διεργασία παιδί (C1, C2) γράφει στο αρχείο το παρακάτω μήνυμα message from Pid

- Η διεργασία πατέρας δημιουργεί αρχικά το αρχείο με όνομα filename και δημιουργεί τις 2 διεργασίες με χρήση της κλήσης συστήματος fork()
- Στην συνέχεια και αυτός εκτυπώνει επαναληπτικά το παρακάτω μήνυμα

(Parent) Heartbeat PID= Pid Time=time

• Έπειτα περιμένει τις διεργασίες παιδιά να τερματίσουν και διαβάζει και εκτυπώνει το περιεχόμενο του αρχείου.

#### Προσδοκώμενο αποτέλεσμα:

Δεδομένου ότι οι διεργασίες εκτελούνται ταυτόχρονα και χρονοδρομολογούνται από το Λειτουργικό Σύστημα, τα μηνύματα θα πρέπει να εμφανίζονται ανακατεμένα, και όχι όλα τα μηνύματα κάθε διεργασίας μαζεμένα.

#### Προσδοκώμενο αποτέλεσμα:

root@LAPTOP-89VKCAQQ:~# gcc ask1.c -o ask1

root@LAPTOP-89VKCAQQ:~#./ask1 a.txt 15

[Child1] Started. PID=81 PPID=80

[Child1] Heartbeat PID=81 Time=1614674169 x=0

[Parent] Heartbeat PID=80 Time=1614674169

[Child2] Started. PID=82 PPID=80

[Child2] Heartbeat PID=82 Time=1614674169 x=1

[Child1] Heartbeat PID=81 Time=1614674170 x=2

[Parent] Heartbeat PID=80 Time=1614674170

..

[Parent] Waiting for child

[Child2] Terminating!

[Parent] Child with PID=82 terminated

[Parent] Waiting for child

[Child1] Terminating!

[Parent] Child with PID=81 terminated

[Parent] PID=80 Reading file:

message from 81

message from 80

message from 82

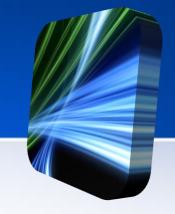
message from 81

message from 80

message from 82



## Θεωρία Εργ. Άσκησης 1



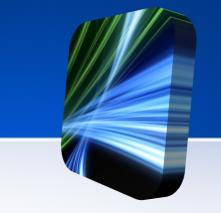
Διεργασία είναι ένα πρόγραμμα που εκτελείται

Είναι μια μονάδα εργασίας **μέσα** στο σύστημα. Το πρόγραμμα είναι μια παθητική οντότητα, η διεργασία είναι μια **ενεργή οντότητα**.

Η διεργασία χρειάζεται

- •πόρους (CPU, μνήμη, μονάδες Ε/Ε, αρχεία) για την εκπλήρωση των καθηκόντων της
- •δεδομένα αρχικοποίησης

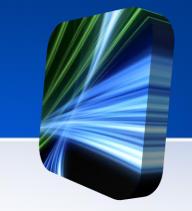
## Θεωρία Εργ. Άσκησης 1



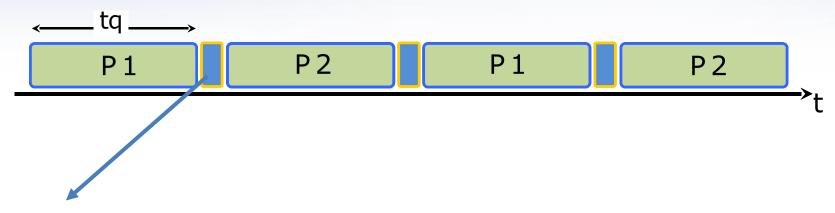
#### Μοντέλο Διαμοιρασμού Χρόνου

- Πολλαπλές διεργασίες θέλουν να εκτελεστούν ταυτόχρονα.
- Το Λειτουργικό Σύστημα μοιράζει τον χρόνο του επεξεργαστή και αναλαμβάνει να τις χρονοδρομολογίσει.
- Οι διεργασίες έχουν την (ψευδ)αίσθηση ότι χρησιμοποιούν αποκλειστικά τον επεξεργαστή
- Ο χρονοδρομολογητής αναλαμβάνει:
  - Την επιλογή της διεργασίας που θα χρησιμοποιήσει τον επεξεργαστή
  - Την αλλαγή της διεργασίας που εκτελείται στον επεξεργαστή (context switch)

#### Θεωρία Εργ. Άσκησης 1



#### Μοντέλο Διαμοιρασμού Χρόνου



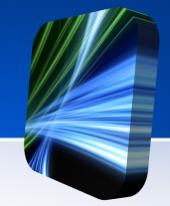
- Επιλογή επόμενης διεργασίας (scheduling)
- Αλλαγή περιβάλλοντος λειτουργίας (Context Switch)

Κάθε διεργασία έχει συσχετισμένο μαζί της έναν εγγυημένα μοναδικό αριθμό ταυτότητας διεργασίας(process-id, pid) που παρέχεται δυναμικά από το Λειτουργικό Σύστημα. Ο αριθμός αυτός χρησιμοποιείται για να αναφερθούμε σε κάποια διεργασία.

Μια διεργασία μπορεί να μάθει το pid της εκτελώντας την κλήση:

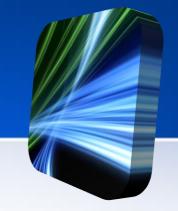
pid\_t getpid(void)

Το pid μιας διεργασίας μπορεί να αποθηκευτεί σε μια μεταβλητή τύπου **pid\_t** 



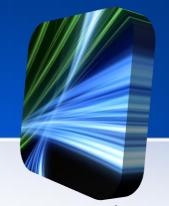
Παράδειγμα 1: Μία διεργασία ενημερώνεται για το pid της και στη συνέχεια το εκτυπώνει.

```
#include<stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main()
{
        pid_t mypid;
        mypid = getpid();
        printf(" My id: %d\n", mypid);
        return(0);
}
```



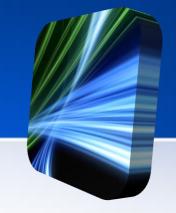
Κάθε διεργασία μπορεί να μάθει το αριθμό ταυτότητας (pid) της γονικής διεργασίας (δηλαδή της διεργασίας που τη δημιούργησε) χρησιμοποιώντας την εντολή getppid() εκτελώντας την κλήση:

pid\_t getppid(void)



Παράδειγμα 2: Μία διεργασία ενημερώνεται για το pid της γονικής διεργασίας και στη συνέχεια το εκτυπώνει.

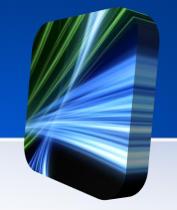
```
pid_t parent_pid;
parent_pid = getppid();
printf(" My parent's id: %d\n", parent_pid);
```



Μια διεργασία μπορεί να δημιουργήσει μια νέα διεργασία-παιδί, πιστό αντίγραφο του εαυτού της με χρήση της κλήσης fork()

Η κλήση fork() επιστρέφει την τιμή 0 στην διεργασία παιδί και το pid του παιδιού στην διεργασία πατέρα.

Με τον τρόπο αυτό η διεργασία-παιδί που προέκυψε μπορεί να αντικαθιστά το πρόγραμμα που εκτελεί (αρχικά ίδιο με του πατέρα) με νέο πρόγραμμα.



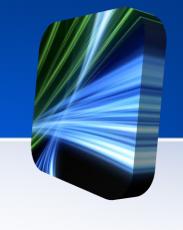
Ο γονέας μπορεί να περιμένει μέχρι τον τερματισμό κάποιας διεργασίας-παιδιού του με την κλήση wait().

Η κλήση wait() αναστέλλει την εκτέλεση του καλούντος προγράμματος μέχρις ότου τερματισθεί η εκτέλεση κάποιας από τις διεργασίες παιδιά του. Η συνάρτηση wait() επιστρέφει το pid της θυγατρικής διεργασίας ή -1 για σφάλμα. Η κατάσταση εξόδου της θυγατρικής διεργασίας βρίσκεται στη μεταβλητή status. Επίσης, αν κάποια διεργασία παιδί έχει ήδη τερματιστεί, τότε η κλήση επιστρέφει αμέσως -1.

Ο οικειοθελής τερματισμός μιας διεργασίας μπορεί να γίνει με τη κλήση exit()

Παράδειγμα 3: Μία διεργασία δημιουργεί μια νέα διεργασία

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main() {
                              int status;
                             pid_t child;
child = fork();
if(child<0){
                                              //error
                              if(child==0){
                                             //child's code
                                             exit(0);
                              }
else {
                                             //father's code
                                             wait(&status);
exit(0);
               return 0:
```



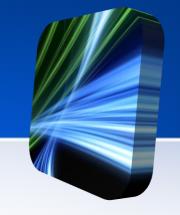


Η εντολή sleep() εισάγει μια αναμονή στο σύστημα, για όσα δευτερόλεπτα της δώσουμε ως παράμετρο.

Παράδειγμα 4. Αναμονή 5 δευτερολέπτων

sleep(5)

## Παράρτημα



Ακολουθούν χρήσιμες πληροφορίες χρήσης περιβάλλοντος προγραμματισμού

# Χρήσιμες πληροφορίες χρήσης περιβάλλοντος προγραμματισμού

#### Μονοπάτι (path):

Συμβολοσειρα από αναγνωριστικά χωρισμένα από τον χαρακτήρα / πχ: /home/christos/first.c

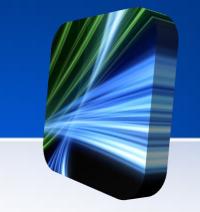
#### Το μονοπάτι είναι

- ullet απόλυτο αν ξεκινάει με  $oldsymbol{/}$  ightarrow αφετηρία είναι η αρχή της ιεραρχίας
- σχετικό o αφετηρία είναι ο τρέχων κατάλογος (ΤΚ)

#### Το αναγνωριστικό:

- . σηματοδοτεί τον ΤΚ
- .. σηματοδοτεί τον πατέρα του ΤΚ

#### Διαχείριση καταλόγων



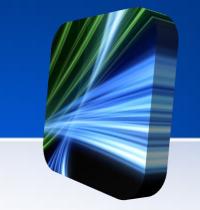
#### Εντολές

cd: Αλλαγή τρέχοντος καταλόγου

**mkdir**: Δημιουργία καταλόγου

rmdir: Διαγραφή καταλόγου

## Διαχείριση Αρχείων



#### Εντολές

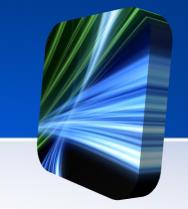
**cat**: Εκτύπωση

**cp**: Αντιγραφή

**πν**: Μετακίνηση

**rm**: Διαγραφή

## Compiling & linking



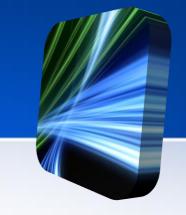
□ Compile (Μεταγλώττιση):

first.c  $\Rightarrow$  first.o second.c  $\Rightarrow$  second.o

**Link** (Σύνδεση):

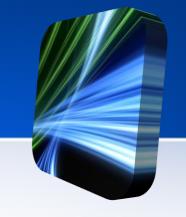
first.o + second.o  $\Rightarrow$  executable

# Παράδειγμα compiling & linking ενός αρχείου



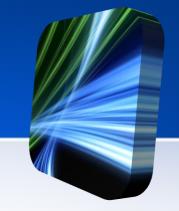
```
$ gcc -Wall -c first.c
$ gcc first.o -o first
$ ./first
$
$ gcc -Wall first.c -o first
$ ./first
```

# Παράδειγμα compiling & linking πολλαπλών αρχείων



```
$ gcc -Wall -c first.c
$ gcc -Wall -c second.c
$ gcc first.o second.o -o allinone
$ ./allinone
```

## Χρήσιμα Links



https://help.ubuntu.com/community/UsingTheTerminal

https://files.fosswire.com/2007/08/fwunixref.pdf

http://www.gnu.org/software/libc/manual/html\_node/Processes.html#Processes