

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**

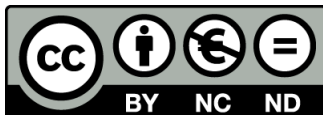


**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Λειτουργικά Συστήματα

**Φροντιστηριακή ενότητα # 4 : Εισαγωγή στα
νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)**

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Σκοποί ενότητας

- Εισαγωγή στον πολυνηματικό προγραμματισμό
- Εισαγωγή στα POSIX Threads και το συγχρονισμό τους
- Κατανόηση του προβλήματος παραγωγού – καταναλωτή
- Αποφυγή κοινών σφαλμάτων

Περιεχόμενα

- Νήματα POSIX
- Συγχρονισμός νημάτων
- Παράδειγμα: Παράλληλες παραγγελίες
- Κοινά σφάλματα
- Ψευδοτυχαίοι αριθμοί
- Βιβλιογραφία

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**

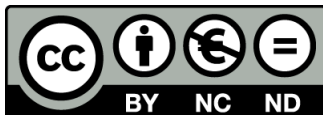


**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Νήματα POSIX

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Δημιουργία Νήματος

- `int pthread_create(pthread_t *thread, pthread_attr_t *attr, void *(*start_routine)(void *), void *arg);`
 - `thread`: μοναδικό αναγνωριστικό για το νέο νήμα.
 - `attr`: αντικείμενο `pthread_attr_t` ή `NULL` για τις default τιμές.
 - `start_routine`: η C ρουτίνα που θα εκτελέσει το νέο νήμα.
 - `arg`: παράμετρος που θα περάσει στην `start_routine`.

Τερματισμός Νήματος

- `void pthread_exit(void *value_ptr);`
 - Καλείται από το ίδιο το νήμα (self-destruction)
 - Εναλλακτικά: Τερματίζει κανονικά η ρουτίνα `start_routine` (“return NULL;”)
 - ΠΡΟΣΟΧΗ στο `exit()`: τερματίζει όλη τη διεργασία!
- `int pthread_cancel(pthread_t my_thread);`
 - Καλείται από το νήμα της `main()` και σκοτώνει το `my_thread`
 - ΠΡΟΣΟΧΗ στα `memory leaks`!
- `int pthread_join(pthread_t my_thread, void **value_ptr);`
 - Καλείται από το νήμα της `main()`, το οποίο παραμένει αδρανές (`suspended`) μέχρι να τερματίσει το νήμα `my_thread`

Attributes νήματος (1 από 3)

- Τα attributes είναι ένας τρόπος να παραμετροποιηθεί η συμπεριφορά των νημάτων.
- Είναι αυτόνομα αντικείμενα που μπορούν να συνδεθούν με πολλά νήματα.
- Η σύνδεση μπορεί να γίνει μόνο κατά την δημιουργία ενός νήματος (`pthread_create()`)
- Τα default attributes είναι συνήθως η καλύτερη επιλογή.

Attributes νήματος (2 από 3)

- Detach state
 - `int pthread_attr_setdetachstate(pthread_attr_t *tattr,int detachstate);`
 - Τα `nondetached` νήματα δεν αποδεσμεύουν τους πόρους που κατέχουν αν δεν κληθεί η `pthread_join()` (προσοχή: memory leak!)
- Scope
 - `int pthread_attr_setscope(pthread_attr_t *tattr,int scope);`
 - Ορίζει το περιβάλλον ανταγωνισμού (`system` or `process`) του νήματος για δέσμευση πόρων πχ CPU.

Attributes νήματος (3 από 3)

- Scheduling Policy
 - `int pthread_attr_setschedpolicy(pthread_attr_t *tattr, int policy);`
 - Επιλογές: FIFO, RR or OTHER, δεν υποστηρίζεται σε όλα τα ΛΣ
 - `int pthread_attr_setinheritsched(pthread_attr_t *tattr, int inherit);`
 - Τα καινούργια νήματα (δεν) κληρονομούν την πολιτική του πατέρα
 - `int pthread_attr_setschedparam(pthread_attr_t *tattr, const struct sched_param *param);`
 - Μόνο η `sched_priority` υποστηρίζεται

Start Routine

- `void * start_routine(void * arg);`
 - Εκτελείται από το νήμα αμέσως μετά την εκτέλεση της `pthread_create()`
 - Επιστρέφει `void` δείκτη, ανάλογο με την τιμή που επιστρέφει η `pthread_exit()`
 - Για να δούμε την τιμή, πρέπει να κάνουμε `join` με το νήμα
 - Δέχεται δείκτη σε `void` αντικείμενο, το οποίο θα γίνει `cast`
 - Σε περίπτωση που ένα νήμα χρειάζεται πολλές παραμέτρους πρέπει να δημιουργηθεί δομή (`struct`)

Βασικό παράδειγμα Pthreads

```
1. #include <stdio.h>
2. #include <pthread.h>
3. #include <unistd.h>
4. int main() {
5.     pthread_t t1, t2;
6.     void *f2(), *f1();
7.     int i1,i2;
8.     i1 = 1;
9.     i2 = 2;
10.    pthread_create(&t1, NULL, f1, &i1);
11.    pthread_create(&t2, NULL, f2, &i2);
12.    pthread_join(t1, NULL);
13.    pthread_join(t2, NULL);
14. }
```

```
14. void *f1(void *x){
15.     int i = *(int*)x;
16.     usleep(1000);
17.     printf("f1: %d\n",i);
18.     pthread_exit(NULL);
19. }
20. void *f2(void *x){
21.     int i = *(int*)x;
22.     usleep(1000);
23.     printf("f2: %d\n",i);
24.     return NULL;
25. }
```

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**

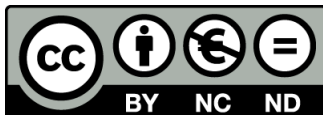


**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Συγχρονισμός νημάτων

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Thread-safe

- Διαχείριση των διαμοιραζόμενων πόρων με τρόπο που να αποκλείονται ασυνέπειες στην κατάσταση της μνήμης όταν πολλαπλά νήματα λειτουργούν ταυτόχρονα.
- Περίπλοκο ζήτημα συνέπειας που συναντάται στις ΒΔ.
- Δύσκολο πρόβλημα, με ξεκάθαρη λύση μόνο σε αυστηρά καθορισμένα σενάρια χρήσης.
- Συνήθως δίνεται περισσότερη προσοχή στην τροποποίηση ενός πόρου και όχι στην ανάγνωση. Τι γίνεται όμως όταν η ανάγνωση μεταβάλλει την κατάσταση του πόρου (βλ. μνήμη cache);

Αμοιβαίος Αποκλεισμός

- Ένα νήμα ενημερώνει τα υπόλοιπα ότι θέλει/έχει αποκλειστική πρόσβαση σε πόρο!
 - Χρησιμοποιούμε αντικείμενο τύπου `pthread_mutex_t`, έστω `lock`.
 - Το `lock` είναι εννοιολογικά συνδεδεμένο με τον thread-safe πόρο.
 - Κάθε νήμα πριν προσπελάσει τον πόρο καλεί την `pthread_mutex_lock(lock)` και τον δεσμεύει.
 - Όταν δεν τον χρειάζεται καλεί την `pthread_mutex_unlock(lock)` και τον αποδεσμεύει.
 - Αν εν τω μεταξύ άλλο νήμα καλέσει την `pthread_mutex_lock(lock)` θα περιμένει μέχρι το πρώτο νήμα να καλέσει την `unlock`.
 - * `pthread_mutex_trylock()` – προσπαθεί να κλειδώσει νήμα ή επιστρέφει κωδικό σφάλματος αν αποτύχει το κλείδωμα.

Βασικό παράδειγμα Mutex

```
1. #include <stdio.h>
2. #include <pthread.h>
3. int counter = 0;
4. pthread_mutex_t lock;
5. void *f(void *x);
6. Int main() {
7.     pthread_t t1, t2;
8.     int i1 = 1; int i2 = 2;
9.     pthread_mutex_init(&lock, NULL);
10.    pthread_create(&t1, NULL, &f, &i1);
11.    pthread_create(&t2, NULL, &f, &i2);
12.    pthread_join(t1, NULL);
13.    pthread_join(t2, NULL);
14.    pthread_mutex_destroy(&lock);
15. }
```

```
15. void *f(void *x){
16.    int my_id = *(int*)x;
17.    pthread_mutex_lock(&lock);
18.    if (counter==0){
19.        counter+=my_id;
20.        printf("New counter %d \n",
                counter);
21.    }
22.    pthread_mutex_unlock(&lock);
23.    return NULL;
24. }
```

Εξασφαλίζουμε ότι μόνο ένα νήμα θα αυξήσει τον counter σε κάθε στιγμή!

Condition Variables (1 από 2)

- Βασική ιδέα: το thread A παραμένει αδρανές όσο κάποια συνθήκη είναι αναληθής (false)
- Κάποια στιγμή ένα άλλο thread θα αλλάξει την συνθήκη και θα στείλει σήμα στο αδρανές thread A ότι μπορεί να συνεχίσει
- Συνεπώς, έχουμε άμεση επικοινωνία μεταξύ νημάτων
- Και εδώ χρησιμοποιούμε ένα αντικείμενο `pthread_mutex_t`, έστω `lock`
- Επιπλέον, χρησιμοποιούμε ένα αντικείμενο τύπου `pthread_cond_t`, έστω `cond`

Condition Variables (2 από 2)

- Τα νήματα κάνουν lock & unlock το mutex που σχετίζεται με τον πόρο.
- Το 1ο νήμα, που θα περιμένει, καλεί την `pthread_cond_wait(cond, lock)` μέσα σε loop, προς αποφυγήν spurious wakeups.
- Η `pthread_cond_wait()` αποδεσμεύει το mutex και έτσι το 2ο νήμα αποκτά πρόσβαση.
- Το 2ο νήμα αλλάζει την συνθήκη, καλεί την `pthread_cond_signal(cond)` και απελευθερώνει το lock και αργότερα και το mutex.
- Το 1ο νήμα συνεχίζει. Χρησιμοποιεί τον πόρο και απελευθερώνει το mutex.
- * `pthread_cond_broadcast()` αντί του `pthread_cond_signal()` όταν θέλω να ξυπνήσω πολλά νήματα!
 - Για παράδειγμα, όταν περιμένουν για διαφορετικό πλήθος πόρων.
 - Άρα πρέπει όλα να δοκιμάσουν αν ικανοποιείται η συνθήκη τους.

Παράδειγμα Condition Variable

```
1. #include <stdio.h>
2. #include <pthread.h>
3. int counter = 0;
4. pthread_mutex_t lock;
5. pthread_cond_t cond =
   PTHREAD_COND_INITIALIZER;
6. void *f1(void *), *f2(void *);
7. main() {
8.     pthread_t t1, t2;
9.     pthread_mutex_init(&lock, NULL);
10.    pthread_create(&t1, NULL, &f1, NULL);
11.    pthread_create(&t2, NULL, &f2, NULL);
12.    pthread_join(t1, NULL);
13.    pthread_join(t2, NULL);
14.    pthread_mutex_destroy(&lock);
15.    pthread_cond_destroy(&cond);
16. }
```

```
16. void *f1(void* unused){
14.    pthread_mutex_lock(&lock);
15.    while (counter==0)
16.        pthread_cond_wait(&cond, &lock);
17.    counter = 5000 / counter;
18.    printf("New counter: %d\n", counter);
19.    pthread_mutex_unlock(&lock);
20.    return NULL; } //end f1()

21. void *f2(void* unused){
22.    pthread_mutex_lock(&lock);
23.    counter = 1000;
24.    printf("First update: %d\n",counter);
25.    pthread_cond_signal(&cond);
26.    pthread_mutex_unlock(&lock);
27.    return NULL; } //end f2()
```

“while” αντί για “if”
ώστε να αντιμετωπί-
σουμε spurious
wakeups!

Αδιέξοδο (1/2)

```
1. void *function1()
2. {
3.   pthread_mutex_lock(&lock1);      // step 1
4.   pthread_mutex_lock(&lock2);      // step 3
   pthread_mutex_unlock(&lock2);
5.   pthread_mutex_unlock(&lock1);
6. }
7.
8. void *function2()
9. {
10.  pthread_mutex_lock(&lock2);       // step 2
11.  pthread_mutex_lock(&lock1);
12.  pthread_mutex_unlock(&lock1);
13.  pthread_mutex_unlock(&lock2);
14. }
15.
16. main()
17. {
18.  pthread_create(&thread1, NULL, function1,
19.               NULL);
19.  pthread_create(&thread2, NULL, function2,
20.               NULL);
20. }
```

Πότε μπαίνει
στο while()?

Αδιέξοδος (2/2)

```
1. pthread_mutex_lock(&mutex_1);
2. while ( pthread_mutex_trylock(&mutex_2) )
   /* Test if already locked */
3. {
4. pthread_mutex_unlock(&mutex_1); /* Free
   resource to avoid deadlock */
5. ...
6. /* stall here */
7. ...
8. pthread_mutex_lock(&mutex_1);
9. }
10. count++;
11. pthread_mutex_unlock(&mutex_1);
12. pthread_mutex_unlock(&mutex_2);
13. ...
```

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**



**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Παράδειγμα: Παράλληλες παραγγελίες

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ
Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



Παράλληλες παραγγελίες (1 από 3)

- Η παραγγελία περνάει από διάφορα στάδια
 - Πληρωμή, προετοιμασία, ψήσιμο, πακετάρισμα, διανομή
 - Σε ορισμένα βήματα, ένα η περισσότερα νήματα περιμένουν να προσπελάσουν έναν περιορισμένο πόρο
- Παραλλαγή: κρατήσεις εισιτηρίων
 - Τηλεφωνητής, πλάνο, ταμίας

Παράλληλες παραγγελίες (2 από 3)

- Μπορούν να εξυπηρετούνται ταυτόχρονα τόσες παραγγελίες όσοι είναι οι πόροι
 - Απαγορεύεται η ταυτόχρονη τροποποίηση του μετρητή πόρων
 - Δηλαδή **ένα** νήμα μόνο προσθαφαιρεί τον μετρητή, αν και περισσότερα του ενός μπορούν να εκτελούνται παράλληλα.
 - Μπορεί να πρέπει να δεσμεύσουμε n πόρους
 - Π.χ. 3 φούρνους για ψήσιμο

Παράλληλες παραγγελίες (3 από 3)

- Το ζητούμενο είναι ο προσδιορισμός της κρίσιμης περιοχής και ο τρόπος συγχρονισμού των νημάτων χωρίς να μπλοκάρει το ένα το άλλο. Ιδανικά θέλουμε όλες οι παραγγελίες να ανατεθούν (αν υπάρχουν) σε πόρους
- 1 mutex για τον μετρητή διαθέσιμων πόρων
- 1 condition variable για τις παραγγελίες
- Αν θέλουμε να εκτυπώνουν και logs στην κονσόλα;
- Αν δεν περιμένουν όλοι για το ίδιο πλήθος πόρων;

Παράδειγμα με παράλληλες παραγγελίες

```
1. #include <stdio.h>
2. #include <pthread.h>
3. #include <unistd.h>
4. #define N 10
5. pthread_mutex_t lock;
6. pthread_cond_t cond;
7. int resources = 2; //diathesimoi poroi
8. int id[N];
9. int main() {
10.     int rc;
11.     pthread_t threads[N];
12.     pthread_mutex_init(&lock, NULL);
13.     pthread_cond_init(&cond, NULL);
14.     for (int i = 0; i < N; i++) {
15.         id[i] = i+1;
16.         printf("Main: dhmioyrgia nhmatos %d\n", i+1);
17.         rc = pthread_create(&threads[i], NULL, order, &id[i]);
18.     }
19.     for (int i = 0; i < N; i++) {
20.         pthread_join(threads[i], NULL);
21.     }
22.     pthread_mutex_destroy(&lock);
23.     pthread_cond_destroy(&cond);
24.     return 0;
25. }
```

```
1. void *order(void *x){
2.     int id = *(int *)x;
3.     int rc;
4.     printf("H paraggelia %d xekinhse\n", id);
5.     rc = pthread_mutex_lock(&lock);
6.     while (resources == 0) {
7.         printf("H paraggelia %d den brike diathesimo poro.
Blocked...\n", id);
8.         rc = pthread_cond_wait(&cond, &lock);
9.     }
10.     printf("H paraggelia %d eksipiretitai.\n", id);
11.     resources--;
12.     rc = pthread_mutex_unlock(&lock);
13.     sleep(5); //kane kapoia douleia me ton poro
14.     rc = pthread_mutex_lock(&lock);
15.     printf("H paraggelia %d eksipiretithike epitixos! \n", id);
16.     resources++;
17.     rc = pthread_cond_signal(&cond);
18.     rc = pthread_mutex_unlock(&lock);
19.     pthread_exit(NULL);
20. }
```

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**

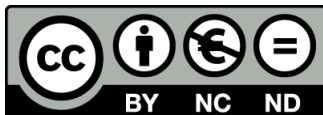


**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Κοινά σφάλματα

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Κοινά σφάλματα με νήματα

- Ακρίβεια κλειδώματος – Όσο πιο λεπτομερή είναι τα κλειδώματα, τόσο περισσότερο παραλληλισμό έχουμε, αλλά με μεγαλύτερη επιβάρυνση.
- Κρίσιμες περιοχές– Ελαχιστοποίηση κρίσιμων περιοχών, μπορεί να είναι σημεία συμφόρησης.
- Συχνότητα κλειδωμάτων – Μήπως κλειδώνουμε πολύ συχνά; Μήπως κλειδώνουμε χωρίς να πρέπει; Μείωση κλειδωμάτων για πλήρη αξιοποίηση παραλληλισμού.
- Πολλά νήματα; - Πόσα νήματα είναι πάρα πολλά; Μπορεί να μειώσουν την απόδοση;
- Ακατάστατη έξοδος – Κλειδώσαμε την οθόνη;

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**

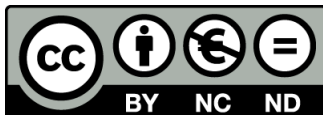


**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Ψευδοτυχαίοι αριθμοί

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Παραγωγή ψευδοτυχαίων αριθμών

- Ψευδοτυχαίοι αριθμοί
 - Παράγονται από μαθηματική συνάρτηση
 - Εξαρτώνται από τον αρχικό αριθμό (σπόρο)
 - Έχουν στατιστικά χαρακτηριστικά τυχαίων
 - Αλλά ο ίδιος σπόρος δίνει την ίδια ακολουθία
- Παραγωγή χωρίς νήματα
 - `srand(seed)`: ορίζει το σπόρο (default: 1)
 - `rand()`: επιστρέφει επόμενο ψευδοτυχαίο αριθμό

Ψευδοτυχαίοι με νήματα (1/3)

- Η rand() έχει κρυφή κατάσταση
 - Αρχικά έχει 1 ή ότι δώσαμε στη seed()
 - Κάθε φορά που καλείται αλλάζει τον αριθμό
 - Από εκεί προκύπτει ο επόμενος ψευδοτυχαίος
 - Αν έχουμε πολλά νήματα έχουμε πρόβλημα
 - Μοιράζονται όλα την ίδια κρυφή κατάσταση
 - Χωρίς mutex ή κάτι άλλο
 - Ουσιαστικά γράφουν το ένα πάνω στο άλλο

Ψευδοτυχαίοι με νήματα (2/3)

- Λύση: `rand_r(&seedp)`
 - Η `rand_r` έχει ως κατάσταση τον `seedp`
 - Δεν έχει κρυφή κατάσταση
 - Αρχικά `seedp` = επιθυμητός σπόρος
 - Σε κάθε κλήση τροποποιείται το `seedp`
 - Κάθε νήμα έχει τη δική του κατάσταση
 - Φτάνει να έχει τη δική του μεταβλητή `seedp`!

Ψευδοτυχαίοι με νήματα (3/3)

- Πώς να βγάλουμε σωστά ψευδοτυχαίους;
 - Ξεκινάμε με έναν κεντρικό σπόρο
 - Αν τον κάνουμε καθολική μεταβλητή;
 - Όλα τα νήματα θα έχουν την ίδια
 - Ουσιαστικά πάλι γράφουν το ένα πάνω στο άλλο
 - Υπόδειξη: πώς προστατεύουμε καθολικές μεταβλητές;
 - Αν τον αντιγράψουμε σε τοπική μεταβλητή;
 - Τότε κάθε νήμα θα έχει ακριβώς την ίδια ακολουθία
 - Υπόδειξη: αν συνδυάσουμε σπόρο με κάτι από το νήμα;

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**



**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Βιβλιογραφία

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Βιβλιογραφία και αναφορές

- <http://randu.org/tutorials/threads/>
- <http://www.cs.cf.ac.uk/Dave/C/node30.html>
- <https://cis.temple.edu/~giorgio/old/cis307f97/readings/pthreads.html>
- <http://linux.die.net/man/3/>

**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΑΘΗΝΩΝ**



**ATHENS UNIVERSITY
OF ECONOMICS
AND BUSINESS**

Τέλος Φροντιστηριακής Ενότητας # 4

Μάθημα: Λειτουργικά Συστήματα, **Φροντιστηριακή Ενότητα # 4 :**
Εισαγωγή στα νήματα με POSIX Threads (Μέρος 2^ο)

Τμήμα: Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΕΠΙΧΕΙΡΗΣΙΑΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ
ΕΚΠΑΙΔΕΥΣΗ ΚΑΙ ΔΙΑ ΒΙΟΥ ΜΑΘΗΣΗ
επένδυση στην κοινωνία της γνώσης
ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΣΠΑ
2007-2013
πρόγραμμα για την ανάπτυξη
ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ