

Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχ. και Μηχανικών Υπολογιστών Εργαστήριο Υπολογιστικών Συστημάτων

Παρουσίαση 3ης Ασκησης:

Θέματα Συγχρονισμού σε Σύγχρονα Πολυπύρηνα Συστήματα

Ακ. Έτος 2020-2021

Συστήματα Παράλληλης Επεξεργασίας 9° Εξάμηνο



Posix Threads (Pthreads)

- Βιβλιοθήκη + σύστημα χρόνου εκτέλεσης (runtime)
 - Ο για την διαχείριση (δημιουργία, εκτέλεση, τερματισμό) νημάτων
 - Ο παρέχονται και δομές/ρουτίνες για τον συγχρονισμό των νημάτων
- pthread_t: αναγνωριστικό ενός νήματος
- Κυριότερες ρουτίνες διαχείρισης νημάτων
 - - Δημιουργία ενός νήματος το οποίο θα εκτελέσει την συνάρτηση void *start_routine(void *) με όρισμα το arg
 - pthread_join(pthread_t thread, void **retval)
 - Αναμονή εώς τον τερματισμό του νήματος με το αναγνωριστικό thread. Η τιμή που επιστρέφεται από το νήμα αποθηκεύεται στο *retval.
- Κάποιες δομές/ρουτίνες συγχρονισμού
 - Opthread_mutex_t, pthread_mutex_init(...), pthread_mutex_lock(...), pthread_mutex_unlock(...), pthread_mutex_destroy(...)
 - o pthread_spinlock_t, pthread_spin_init(...), pthread_spin_lock(...),
 pthread_spin_unlock(...), pthread_spin_destroy(...)
 - O pthread_barrier_t, pthread_barrier_init(...), pthread_barrier_wait(...),
 pthread barrier destroy(...)



Παράδειγμα Pthreads

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
                                                       int main() {
/* Global data. */
pthread spinlock t output spinlock;
pthread barrier t global barrier;
/* The function executed by each thread. */
void *hello tid(void *targ) {
   int myid = *((int *)targ);
    /* Wait until all threads are here. */
   pthread barrier wait(&global barrier);
   /* Grab the lock a. orint thread's message. */
   pthread_spin_lock(&o. __t_spinlock);
   printf("Hello, I am thread
                                'n", mvid).
   pthread spin unlock(&output
                                    Όλα τα νήματα
                                    μπαίνουν στο
    return NULL;
                                   «κρίσιμο τμήμα»
                                     ταυτόχρονα
```

```
#define NTHREADS 16
    pthread t threads[NTHREADS];
    int thread ids[NTHREADS];
    /* Global data initializations. */
    pthread spin init(&output spinlock, PTHREAD PROCESS SHARED);
    pthread barrier init(&global barrier, NULL, NTHREADS);
   /* Create and spawn all threads. */
                                                 Δημιουργία των
   for (i=0; i < nthreads; i++) {</pre>
                                                   νημάτων
       thread_ids[i] = i;
        pthread create(&threads[i], NULL,
                       hello_tid, &thread_ids[i]);
                                                     Εκτέλεση της
                                                     συνάρτησης
    /* Wait all threads to finish. */
                                                     hello tid()
   for (i=0; i < nthreads; i++)</pre>
        pthread join(threads[i], NULL);
                                                  Αναμονή μέχρι
    pthread spin destroy(&output spinioca
                                                 να τερματίσουν
    pthread barrier destroy(&global barrie
                                                    τα νήματα
    return 0;
```

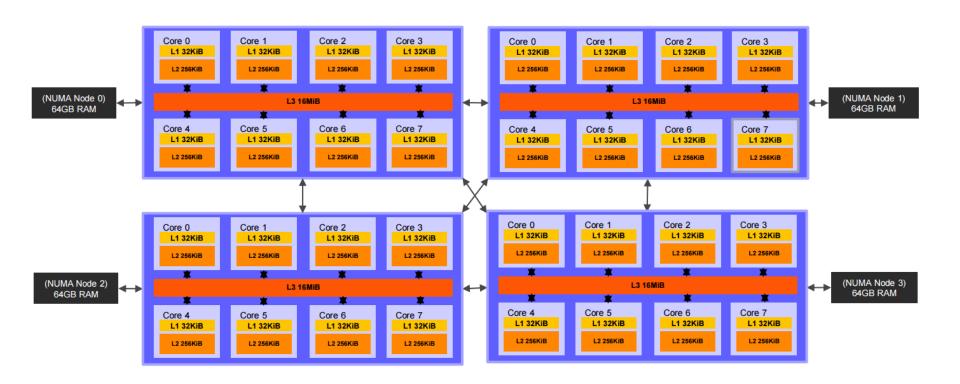
Μεταγλώττιση με:

\$ gcc -Wall -Wextra -pthread -o threads threads.c



Περιβάλλον εκτέλεσης

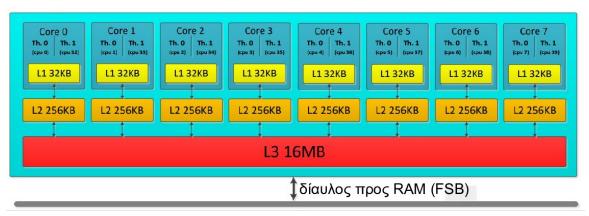
- Sandman: 4 x Intel Xeon E5-4620 (Sandy Bridge 8-core/16-threads)
 - Ο Συνολικά 32 πυρήνες και 64 threads (Hyperthreading)
 - O NUMA (Non-Uniform Memory Access)





Thread affinity

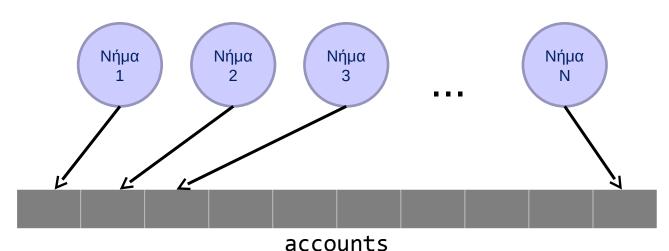
- Ενα νήμα μπορεί να τοποθετηθεί σε οποιονδήποτε πυρήνα
 - Ο είναι επιλογή του χρονοδρομολογητή του ΛΣ
- Μπορούμε να ορίσουμε συγκεκριμένο πυρήνα για κάθε νήμα με χρήση της sched_setaffinity().
 - Ο για τους σκοπούς της άσκησης παρέχεται η setaffinity_oncpu(unsigned int cpu) στο /home/parallel/pps/2020-2021/a3/common/aff.c
- Αρίθμηση των πυρήνων του sandman
 - o socket0: 0-7, 32-39
 - o socket1: 8-15, 40-47
 - O socket2: 16-23, 48-55
 - O socket3: 24-31, 56-63





Ζήτημα 1: Λογαριασμοί Τράπεζας

- Ενας πίνακας αντιπροσωπεύει τους λογαριασμούς των πελατών μιας τράπεζας
- Κάθε νήμα εκτελεί ένα σύνολο λειτουργιών σε ξεχωριστό λογαριασμό
- Υπάρχει ανάγκη συγχρονισμού;
- Ποια αναμένετε να είναι η συμπεριφορά του προγράμματος καθώς προστίθενται νήματα;
- Πώς επηρεάζει η τοποθέτηση των νημάτων στους πυρήνες του μηχανήματος την επίδοση της εφαρμογής;





Ζήτημα 2: Αμοιβαίος Αποκλεισμός -Κλειδώματα

- Προστασία κρίσιμου τμήματος με διαφορετικές υλοποιήσεις κλειδωμάτων
- **Κρίσιμο τμήμα:** αναζητήσεις τυχαίων κλειδιών σε ταξινομημένη συνδεδεμένη λίστα.
 - read-only CS: μας ενδιαφέρει απλά να εξετάσουμε το overhead που εισάγεται από κάθε υλοποίηση κλειδώματος
- Δίνονται:
 - O tas lock: test and set
 - O clh lock: queue lock
- Ζητούνται:
 - O pthread lock: χρησιμοποιεί το pthread_spinlock_t των pthreads
 - Ottas lock: test-and-test-and-set lock
 - O array lock: lock βασισμένο σε πίνακα



Ζήτημα 3: Τακτικές συγχρονισμού για δομές δεδομένων

- Υλοποίηση ταξινομημένης συνδεδεμένης λίστας με χρήση διαφορετικών τεχνικών συγχρονισμού.
- Καλείστε να υλοποιήσετε:
 - O fine-grain locking: hand-over-hand locking
 - O optimistic
 - O lazy
 - O non-blocking
- Λεπτό ζήτημα: σε δομές όπως οι optimistic, lazy και non-blocking η διαχείριση μνήμης είναι δύσκολη. Για τους σκοπούς της άσκησης δεν χρειάζεται να ελευθερώνετε τους κόμβους της λίστας.
- 🖣 Πειράματα
 - Ο για διαφορετικά μεγέθη λίστας
 - Ο για διαφορετικά workloads (αναλογία αναζητήσεων, εισαγωγών, διαγραφών)

