Name: Klodjan Hidri Am: 2726 login: klodjan.hidri@gmail.com

telos kanoume clean

./clean.sh

./spin3

Για την υλοποιηση της ασκησης χρησιμοποιω μια ουρα readyqueue για να κρατησω ολα τα threads , ενα hashtable για ολα τα threads που κανουν join, τα systems calls timer_create() [για να μετρησω ολο το χρονο εκτελεσης] και signal() [για να κανω context switch οταν θα σηκωθει το σημα SIGALRM].

Για την λειτουργια των threads πρωτα κανουμε init οπου δεσμευουμε χωρο για το struct thread ,αρχικοποιουμε τις 2 δομες την ουρα και το hashtable,δημιουργουμε το χρονο και την συχνοτητα που θα σηκωθει το signal SIGALRM για να κανουμε context_switch και την συχοτητα αυτη την οριζω =1 millisecond οπου ανα 1 μsec θα εχουμε αλλαγει του thread οπου το τρεχον thread θα αφησει την CPU για το επομενο thread.

Στη συνέχεια υλοποιουμε την δημιουργεία του thread όπου αρχικοποιούμε καταλληλά το την ότοιβα δεσμευοντάς 32 KB χώρο. Η μορφή της στοιβάς θα είναι περίπου όπως φαινέται παράκατω: στην κορυφή της στοιβάς τοποθετούμε την διευθύνση την __thrstart γιατί το _swtch.s θα καλέσει την __thrstart μέσω την εντολής ret όπου η λειτούργεια του είναι να κανεί pop() τα περιέχομενα της κορυφής της στοιβάς για να τα γραψεί στο register EIP (instruction pointer register) όπου κραταεί δείκτει για τη εκτέλεση της επομένη εντολής όπου στην δικία μάς περίπτωση η επομένη εντολή που θα έκτέλεστει θα είναι η __thrstart.Αφηνούμε θέσης κένες η 8 bytes και αμμέσως μέτα τοποθετούμε τις διεύθυνσεις των args και func αντοιστοίχα.

Στοιβα: x86 32KB

2101pa. 200	52110		
		Mem addr	esp
_thrstart		32767	esp+0
-		32764	esp+4
-		32760	esp+8
args		32766	esp+12
func		32762	esp+16
•••			
•••			
•••			
•••			
		0 esp	+32767

Μετα απο την αρχικοποιηση της στοιβας του αντοιστιχου thread τοτε τοποθετειται στην readyqueue. Ολα τα threads θα τρέχουν το καθένα 1 millisecond και θα μπουν στην ουρα για να περιμένουν να ξαναέκτελεστουν. Οταν ένα thread καλει join τοτε αυτό το thread θα το βάλω στο hashtable με key το thread_id που καλέσε το join πχ αν Thread_A καλει join(0) το thread A θα μπει στο hashtable με key=0 (join_insert(0,Thread_A)) ,θα περιμένει όλα τα threads na τελειωσούν και στο τέλος θα ξαναμπει στην ουρά για να έκτελεστει. Εάν το Thread_A καλει joint(thread_id !=0) τότε το thread_A θα μπει στο hashTable θα περιμένει να τελειωσεί μονό το thread_id που καλέσε στο join και θα ξαναμπει στην ουρά.

Οσον αφορα όταν ενα thread τελειωνει την εργασια του ελεγχω το hashtable με το id του αν εχει αλλο thread που τον περιμενει να τελειωσει αν εχει τοτε το φορτωνω στην ουρα για να εκτελεστει. Επισης για την περιπτωση που εχει γινει join(0) ελεγχω παντα αν η ουρα ειναι αδεια ωστε να το επαναφερω στην ουρα.