# Πρώτη εργασία Λειτουργικά Συστήματα Μανώλης Πιτσικάλης ΑΜ:1115201300146

# ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΕΣ ΓΙΑ ΤΗΝ ΕΚΤΕΛΕΣΗ

Το πηγαίο αρχείο λέγεται "chat.c" και το makefile "MakeFile". Μεταγλωτίζεται με την εντολή:

make -f MakeFile

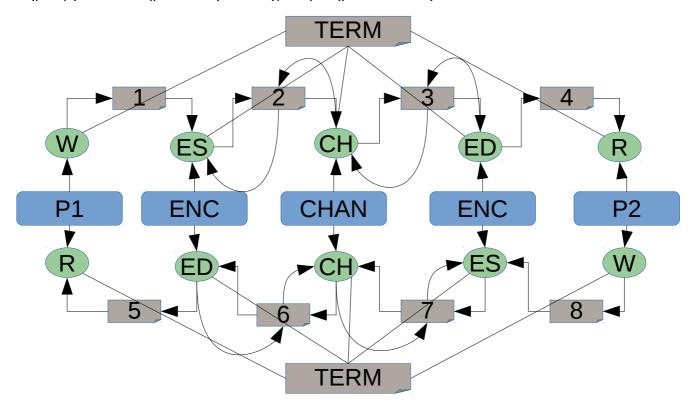
και εκτελείται από διαφορετικά terminal με

./chat p

όπου ρ η πιθανότητα 0-100 να σύμβει λάθος στο κανάλι. Η πιθανότητα ορίζεται στην πρώτη κλήση του προγράμματος, αν δεν δοθεί τότε θα είναι ίση με 0.

## ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΕΣ ΓΙΑ ΤΗΝ ΜΟΝΤΕΡΛΟΠΟΙΗΣΗ

Το πρόγραμμα κάνει πλήρως αυτά που έχουν ζητηθεί με χρήση σημαφόρων ,κοινής μνήμης και νημάτων. Υπάρχουν 5 διεργασίες P-ENC-CHAN-ENC-P όπου σε κάθε μία από αυτές δημιουργούνται 2 νήματα ένα για να δέχεται μυνήματα και ένα για να στέλνει.



Στο παραπάνω σχήμα φαίνεται η δόμη των διεργασιών (μπλε), νημάτων (πράσινο) , κοινής μνήμης (γκρι). Οι καμπύλες γράμμες δείχνουν την κίνηση των επιβεβαιώσεων και οι υπόλοιπες με βέλη των μηνυμάτων . Οι κοινές μνήμες TERM χρησιμεύουν στο ομαλό κλείσιμο των threads όταν σταλθεί το μήνυμα TERM. Η μία είναι κοινή μεταξύ των νημάτων W(1), R(1), ES(1), ED(1), CH(1), CH(1) και η άλλη W(2), R(2), ES(2), ED(2) (ο αριθμός στην παρένθεση δείχνει από ποια εκτέλεση δημιουργείται πρώτη/δεύτερη).

# W:

Έχει 3 σημάφορους ένα για την κοινή μνημη 1, ένα για να ξεμπλοκάρει την ΕS όταν διάβασει καποιο μήνυμα απο τον χρήστη για να συνεχιστει η μεταδοση του στον ΕΝC και ένα για να μένει

μπλοκάρισμένο όσο η ES περιμένει ΑCK ||και ενα σημαφόρο για την προσβαση στην κοινή μνήμη TERM

#### ES:

Εχει 6 σημάφορους ένα για την κοινή μνήμη 1, ένα για την κοινή μνήμη 2, ένα για να μένει μπλοκαρισμένο μέχρι να λήφθει μήνυμα απο την W, ένα για να μένει μπλοκαρίσμενο μέχρι να λάβει μήνυμα επιβεβαίωσης από την CH, ένα γία να ξεμπλοκάρει την CH, ένα για να ξεμπλοκάρει την W ||και ενα σημαφόρο για την προσβαση στην κοινή μνήμη TERM

## CH:

Εχει 6 σημάφορους ένα για την κοινή μνήμη 2, ένα για την κοινή μνήμη 3, ένα για να μένει μπλοκαρισμένο μέχρι να λήφθει μήνυμα απο την ΕS, ένα για να μένει μπλοκαρίσμενο μέχρι να λάβει μήνυμα επιβεβαίωσης από την ΕD, ένα γία να ξεμπλοκάρει την ΕD , ένα για να ξεμπλοκάρει την ΕS ||και ενα σημαφόρο για την προσβαση στην κοινή μνήμη ΤΕRΜ

#### ED:

Εχει 5 σημάφορους ένα για την κοινή μνήμη 3, ένα για την κοινή μνήμη 4, ένα για να μένει μπλοκαρισμένο μέχρι να λήφθει μήνυμα απο την CH, ένα γία να ξεμπλοκάρει την CH και ένα για να ξεμπλοκάρει την R. ||και ενα σημαφόρο για την προσβαση στην κοινή μνήμη TERM

#### R:

Έχει 2 σημάφορους ένα για την κοινή μνημη 4 και ένα για να μένει μπλοκάρισμένο μέχρι να έρθει η σειρά να λάβει μήνυμα από την ED. ||και ενα σημαφόρο για την προσβαση στην κοινή μνήμη ΤΕRM

\*Αντίστοιχα 8,7,6,5 οι κοινές μνήμες αν το βλέπαμε από την πλευρά της Ρ2.

# ΕΠΑΝΑΜΕΤΑΔΩΣΗ

Για την επαναμετάδωση χρησιμοποιούνται ACK/NACK για επιτυχής/ανεπιτιχής μετάδοση, το νήμα της κωδικοποίησης περιμένει μέχρι να λάβει κάποιο μήνυμα επιβεβαιώσης από το νήμα αποκωδικοποιήσης αν είναι ACK το νήμα επιστρέφει στην αρχίκη του κατάσταση όπου περιμένει να λάβει μήνυμα από την W, αλλιώς κάνει επαναμετάδωση του μηνύματος. Το νήμα αποκωδικοποιήσης ελέγχει το μήνυμα αν είναι σωστό στέλνει στο νήμα κωδικοποιήσης ACK , προωθει το μήνυμα στο R και επιστρέφει στην αρχική του κατάσταση, αλλιώς στέλνει στο νήμα κωδικοποιήσης NACK ,και επιστρέφει στην αρχική του κατάσταση.

## ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ ΕΚΤΕΛΕΣΗΣ

Με πρώτη εκτέλεση του προγράμματος δημιουργούνται οι διεργασίες P1, ENC, CHAN και τα threads W(1), R(1), ES(1), ED(1), CH(1), CH(2) με την δεύτερη εκτέλεση δημιουργούνται οι P2, ENC και τα threads R(2), W(2), ES(2), ED(2).

Όλα τα threads εκτός απο τα W(1), W(2) εχουν μπλοκάριστει από σημάφορους στην αρχή της επάναληψης. Με το που γραφτεί το μήνυμα στην W(1) και πατήθει enter η P1 θα κάνει κάνει θα κάνει semdown για την πρόσβαση στην κοινή μνήμη 1 θα γράψει το μήνυμα και θα κάνει semup τον σημαφόρο για την διαμοιραζόμενη μνήμη, και θα κάνει semup τον σημαφόρο που είχε μπλοκαριστεί η ES(1) και μπλοκάρει με semdown σε σημαφόρο μέχρι να λάβει ack η ES(1), η ES(1) κάνει semdown στον σημαφορο για την κοινή μνήμη 1 διαβάζει τι ύπαρχει στην μνήμη κάνει semup στο σημαφόρο για την κοινή μνήμη 1, κάνει semdown στο σημάφορο για την κοίνη μνήμη 2 γράφει το μήνυμα και το checksum κάνει semup. Κάνει semup για να ξεμπλόκαρει η CH(1) και μπλοκάρει με σημαφόρο μέχρι να του κάνει semup η CH(1). Η CH(1) κάνει semdown στο σημαφόρο για την κοινή μνημη 2 αντιγράφει το μηνυμα κάνει semup στο σημαφόρο για την κοίνη μνήμη 3 γράφει το μήνυμα κάνει semup. Κάνει semup για να ξεμπλοκάρει ED(2) και μπλοκάρει από σημαφόρο μέχρι η ED(2) να

του κάνει semup. Η ED(2) κάνει semdown στο σήμαφορο για την κοινή μνήμη 3 διαβάζει το μήνυμα κάνει semup το έλεγχει αν είναι σωστό κάνει semdown στο σημαφόρο για την κοινή μνήμη 3 γράφει ACK κάνει semup στον σημαφόρο για την κοινή μνήμη 3,κάνει semdown στο σημαφόρο για την κοινή μνήμη 4 γράφει το μηνυμα κανει semup στο σημαφόρο για την κοινή μνημη 4, κάνει semup για να ξεμπλοκάρει η R(2) και κάνει semup για να ξεμπλοκαρει CH(1). Η R(2) κάνει semdown στο σημάφορο για την κοινή μνήμη 4 το αντιγράφει κάνει semup εκτυπώνει το μήνυμα και ξαναμπλοκάρει απο τον αρχικο σημαφορο μέχρι να της ξανακάνει semup η ED(2). Αν το μήνυμα ήταν αλοιωμένο η ED(2) κάνει semdown στο σημαφόρο για την κοινη μνήμη 3 γράφει NACK κάνει semup και κάνει semup να ξεμπλοκάρει η CH(1). Η CH(1) κάνει semdown στο σημάφορο για την κοινή μνήμη 3 αντιγράφει το μήνυμα επιβεβαιωσης κάνει semup στο σημαφόρο για την κοινή μνημη 3, κάνει semdown στο σημάφορο για την κοινή μνήμη 2 αντιγράφει το μήνυμα επιβεβαιωσης κάνει semup στο σημαφόρο για την κοινή μνημη 2 και κάνει semup στο σημάφορο που έχει μπλοκάρει η ES(1) για να συνεχίσει, μετά μπλοκάρει από τον αρχίκο σημάφορο μέχρι να ξανάγινει semup απο την ES(1). Η ES(1) κάνει semdown στο σημαφόρο για την κοινή μνήμη 2 αντιγράφει το μήνυμα επιβεβαίωσης κάνει semup στο σημάφορο για την κοινή μνήμη 2. Ελέγχει το μήνυμα αν είναι ίσο με ΑСΚ αν είναι τοτε ξεμπλοκάρει την W(1) κάνοντας semup στον σημαφορο που την είχε μπλοκάρει, και μπλοκάρεται από τον αρχικό σημαφόρο μέχρι νά κάνει semup η W(1). Αν το μήνυμα είναι NACK τότε κάνει semdown στο σημαφορο για την κοινή μνήμη 2 γράφει το μήνυμα που απέτυχε η αποστολή του κάνει semup στο σημαφόρο για την κοινή μνήμη και κάνει semup το σημάφορο που είχε μπλοκάρει την CH(1) ξεκινώντας πάλι την ίδια διαδικασία μέχρι να λάβει ΑCK η ES(1). Το ίδιο θά γίνει αντίστοιχα από την πλευρά της P2.

Αν στην διεργασία i (i' στην αλλή πλευρά) πατηθεί TERM τότε θα κλείσουν με την σειρά W(i), ES(i),  $Ch_i->i'$ , ED(i'), R(i') θα πατήθει ENTER στην άλλη (i') για να ξεμπλοκάρει από το διάβασμα γραμμής και θα κλείσουν με την σειρά πάλι W(i'), ES(i'),  $Ch_i'->i$ , ED(i), R(i).