

Οι διαφάνειες στηρίζονται σε υλικό από διαλέξεις του κ. Ρούσκα (Τμήμα Ψηφιακών Συστημάτων Πανεπιστήμιο Πειραιώς) και τα κεφάλαια 2 και 3 του βιβλίου «Δίκτυα Κινητών & Προσωπικών Επικοινωνιών» του Καθηγητή ΕΜΠ κ. Θεολόγου

Τηλεπικοινωνιακή κίνηση στα κυψελωτά συστήματα

- Βασικός στόχος στη σχεδίαση των κυψελωτών συστημάτων είναι η δυνατότητα εξυπηρέτησης της τηλεπικοινωνιακής κίνησης
- Μετά τη διαστασιολόγηση του συστήματος, οι ραδιοδίαυλοι κατανέμονται στις κυψέλες λαμβάνοντας υπόψη:
 - την πυκνότητα των χρηστών σε κάθε κυψέλη,
 - την απόσταση επαναχρησιμοποίησης συχνοτήτων
 - το διαθέσιμο φάσμα.

Τηλεπικοινωνιακή κίνηση στα κυψελωτά συστήματα

- Τηλεπικοινωνιακή κίνηση ή απλά κίνηση στα κυψελωτά συστήματα, ορίζεται το σύνολο, όσο αφορά το πλήθος και τη διάρκεια, των κλήσεων από και προς τα κινητά τερματικά, οι οποίες πραγματοποιούνται μέσω ενός αριθμού διαύλων.
- Η θεωρία της τηλεπικοινωνιακής κίνησης είναι ένα θέμα που έχει μελετηθεί εκτενώς στα τηλεφωνικά συστήματα, όπου χρησιμοποιείται η μεταγωγή κυκλώματος.
- Ονομάζουμε κίνηση το σύνολο των τηλεφωνικών κλήσεων ή κλήσεων μετάδοσης δεδομένων με μεταγωγή κυκλώματος προς κάποιον σταθμό βάσης.

Τηλεπικοινωνιακή κίνηση στα κυψελωτά συστήματα

- Θεωρούμε έναν σταθμό βάσης που διαθέτει συγκεκριμένο αριθμό διαύλων για εξυπηρέτηση μεγάλου αριθμού χρηστών.
- Η φορά της πρόσβασης δεν επηρεάζει την ανάλυση της κίνησης με βάση τη θεωρία αναμονής.
- Η θεώρηση της κίνησης δεν εξαρτάται από τον τύπο της ασύρματης πρόσβασης ή τον τύπο της πολυπλεξίας που χρησιμοποιείται στον δίαυλο.

Τηλεπικοινωνιακή κίνηση στα κυψελωτά συστήματα

Οι σημαντικότεροι παράγοντες για την εξυπηρέτηση της κίνησης είναι:

- ο ρυθμός άφιξης κλήσεων
- οι διάρκειες κατάληψης των διαύλων για τις επιτυχείς κλήσεις
- ο συνολικός αριθμός των διαθεσίμων διαύλων
- η πιθανότητα αποκλεισμού
- ο τρόπος αντιμετώπισης των αποκλειομένων κλήσεων

Τηλεπικοινωνιακή κίνηση στα κυψελωτά συστήματα

- Η θεωρία της τηλεπικοινωνιακής κίνησης ασχολείται με τα προβλήματα αναμονής ή/και απωλειών κλήσεων στα τηλεπικοινωνιακά συστήματα.
- Η ανάλυση των προβλημάτων αυτών εξαρτάται τόσο από τις διαδικασίες εισόδου και εξόδου, όσο και από τη δομή του συστήματος.
- Οι απαντήσεις στα προβλήματα δεν μπορεί να είναι ακριβείς. Μπορεί να βρεθούν μόνο πιθανότητες ή μέσες τιμές για τα εξεταζόμενα μεγέθη.

Ένταση της κίνησης

Υποθέτουμε ότι:

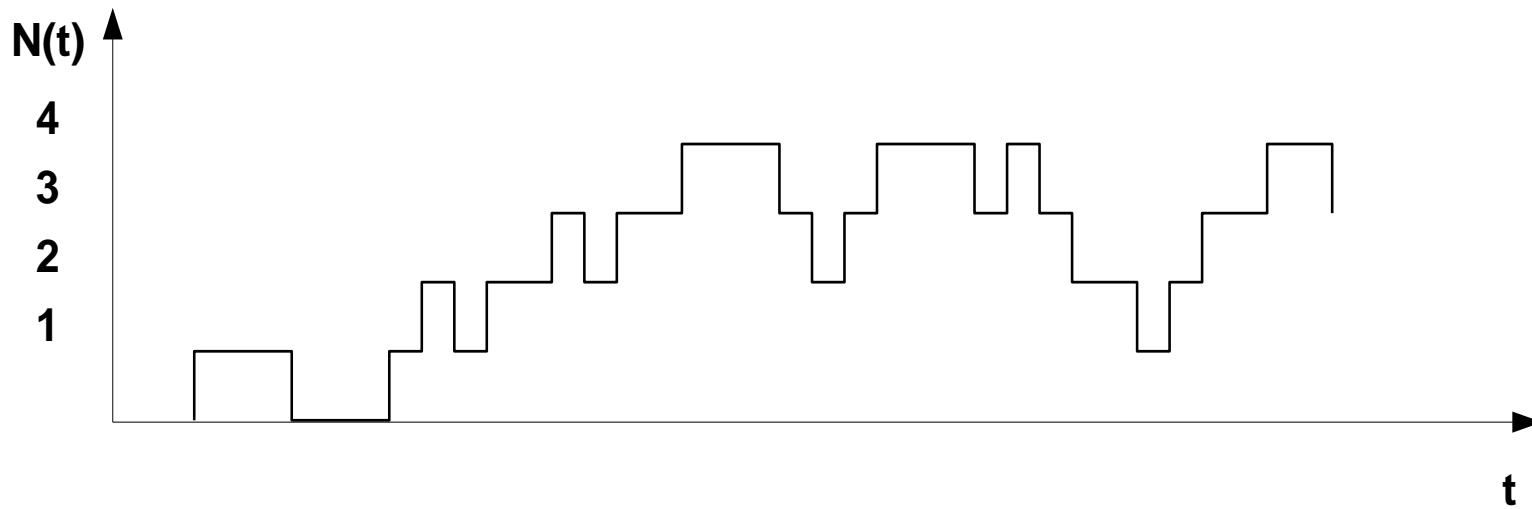
- Ο αριθμός των χρηστών είναι πολύ μεγάλος και ο ρυθμός κλήσεων από κάθε χρήστη είναι μικρός, οπότε οι αφίξεις κλήσεων μπορεί να θεωρηθεί ότι είναι τυχαίες και ανεξάρτητες και μπορεί να περιγραφούν ως διαδικασίες Poisson.
- Οι διάρκειες κατάληψης των διαύλων είναι τυχαίες και ανεξάρτητες.
- Μελετούμε το σύστημα στη στάσιμη κατάσταση

Συγκέντρωση/Ομαδοποίηση Πόρων

- Τα συστήματα απευθύνονται σε μεγάλο πλήθος χρηστών
- Η συγκέντρωση (trunking) ή αλλιώς ομαδοποίηση των διαθέσιμων καναλιών εκμεταλλεύεται τη στατιστική συμπεριφορά των χρηστών και έτσι επιτρέπει την αποκοινού εξυπηρέτηση μεγάλου αριθμού χρηστών με σχετικά μικρό αριθμό διαύλων
- Μοντέλο λειτουργίας:
 - Αίτηση χρήστη για απόκτηση ραδιοδίαυλου (αναλογικά) ή χρονοθυρίδας (ψηφιακά)
 - Δέσμευση ραδιοδιαύλου/χρονοθυρίδας από ένα κοινό σύνολο διαθέσιμων ραδιοδιαύλων και εκχώρησή του στον χρήστη
 - Κλήση
 - Αποδέσμευση και επιστροφή ραδιοδίαυλου/χρονοθυρίδας στο σύνολο των διαθέσιμων διαύλων μετά το πέρας της κλήσης

Συγκέντρωση/Ομαδοποίηση Πόρων

- Εκμετάλλευση της στοχαστικής συμπεριφοράς των χρηστών έτσι ώστε με σταθερό και σχετικά μικρό πλήθος πόρων να εξυπηρετούνται όλοι οι χρήστες μιας κυψέλης
- Όμοια με σταθερή τηλεφωνία – σταθερά τηλεφωνικά κυκλώματα
- Άφιξη νέας κλήσης όταν όλες οι σχισμές είναι πλήρεις (κατειλημμένες) προκαλεί **blocking** (σε κάποια συστήματα υπάρχει ουρά αναμονής κλήσης)



Ορισμοί Erlang

- Ορισμός ERLANG (1 πόρος)

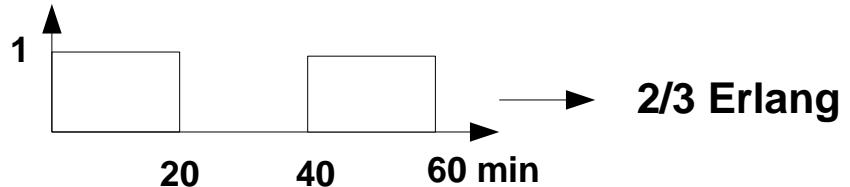
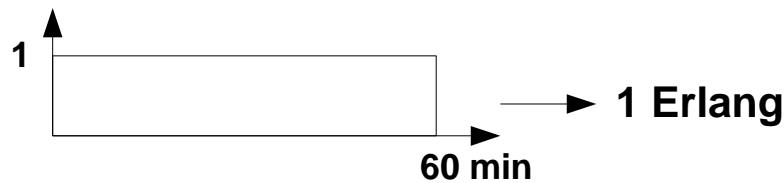
- Ένα *erlang* αντιπροσωπεύει την κίνηση που μεταφέρεται ή εξυπηρετείται από ένα τηλεπικοινωνιακό πόρο (κανάλι / ραδιοδίαυλο / χρονοθυρίδα) που είναι συνεχώς πλήρως κατειλημμένος σε κάποιο χρονικό διάστημα
- Παράδειγμα
 - $1 \text{ Erlang} = 1 \text{ ώρα κλήσης ανά μια ώρα ή } 1 \text{ λεπτό κλήσης ανά ένα λεπτό}$
 - Ένα κανάλι που είναι κατειλημμένο 30 λεπτά στη διάρκεια μιας ώρας μεταφέρει κίνηση 0,5 Erlang

- Ισοδύναμος ορισμός ERLANG (πλήθος πόρων)

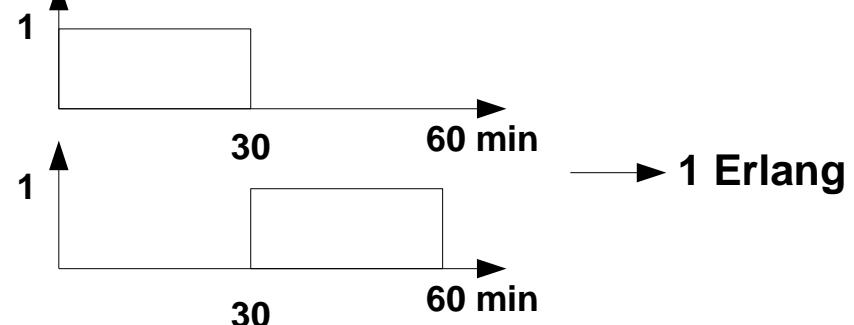
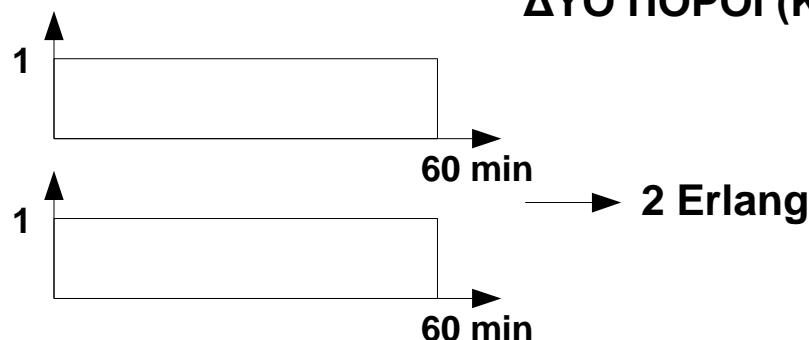
- Κίνηση (σε Erlangs) είναι το μέσο πλήθος κατειλημμένων καναλιών στη διάρκεια χρόνου T óπου συνήθως T (χρονικό διάστημα μετρήσεων) = 1 ώρα

Παραδείγματα

ΕΝΑΣ ΠΟΡΟΣ (ΚΑΝΑΛΙ)



ΔΥΟ ΠΟΡΟΙ (ΚΑΝΑΛΙΑ)



Ορισμοί Erlang (πλήθος πόρων)

- Σ είναι ο συνολικός αριθμός των διαύλων και t_n το συνολικό άθροισμα των χρονικών διαστημάτων όπου ο n -οστός δίαυλος είναι κατειλημμένος κατά τη διάρκεια μιας χρονικής περιόδου T (προφανώς ισχύει $t_n \leq T$)
- Ο όγκος κίνησης είναι το άθροισμα όλων των χρόνων κατάληψης για την θεωρούμενη χρονική περίοδο T και ισούται με:

$$\sum_{n=0}^C n \cdot t_n$$

- Η μεταφερόμενη κίνηση ορίζεται ως το πηλίκο του όγκου κίνησης προς τη χρονική περίοδο κατά την οποία μετριέται ο όγκος κίνησης

$$\text{Μεταφερόμενη κίνηση} = \frac{1}{T} \sum_{n=0}^C n \cdot t_n = \sum_{n=0}^C n \cdot \left(\frac{t_n}{T} \right)$$

- Η μεταφερόμενη κίνηση αντιπροσωπεύει ουσιαστικά το μέσο αριθμό των ταυτόχρονων καταλήψεων διαύλων κατά τη διάρκεια μιας καθορισμένης χρονικής περιόδου T (συνήθως $T = 1\text{ώρα}$) και εκφράζεται σε Erlangs

Ορισμοί (συνέχεια)

- Οι υπολογισμοί που γίνονται στη θεωρία τηλεπικοινωνιακής κίνησης βασίζονται στη γνώση της προσφερόμενης κίνησης
- Η *προσφερόμενη κίνηση* δημιουργείται από τις κλήσεις που φθάνουν στο σύστημα, άσχετα από τη μετέπειτα τύχη τους και ορίζεται ως ο μέσος αριθμός αφίξεων στο σύστημα κατά τη διάρκεια του μέσου χρόνου κατάληψης (εκφράζεται σε Erlang)
- Αν λ είναι ο ρυθμός άφιξης κλήσεων και H η μέση διάρκεια κλήσεων, τότε:

$$\text{προσφερόμενη κίνηση} = \lambda H$$

- Η διαφορά μεταξύ προσφερόμενης και μεταφερόμενης κίνησης ονομάζεται αποκλειόμενη κίνηση και εξαρτάται από το βαθμό εξυπηρέτησης

Ορισμοί (συνέχεια)

- Συμφόρηση (congestion C) P_c : το ποσοστό του χρόνου στο οποίο κανένα κανάλι δεν είναι ελεύθερο (όλα τα κανάλια είναι κατειλημμένα)
- Πιθανότητα απώλειας κλήσης (Blocking) P_b : Είναι η πιθανότητα μια εισερχόμενη κλήση να βρει όλα τα κανάλια κατειλημμένα
- Στην πράξη ισχύει $P_b < P_c$, καθώς για να υπάρξει blocking πρέπει να έχουμε συμφόρηση και άφιξη κλήσης ($P_b = \Pr[\text{άφιξη κλήσης} | \text{συμφόρηση}]$)

Βαθμός Υπηρεσίας-Grade of Service (GoS)

- Μετρά τη δυνατότητα των χρηστών να έχουν πρόσβαση σε ένα σύστημα με συγκέντρωση κατά την ώρα μέγιστης αιχμής
- Η ώρα μέγιστης αιχμής καθορίζεται από τη μέγιστη ζήτηση σε κάποια χρονική περίοδο (ημέρα, εβδομάδα)
 - Κατά τη διάρκεια της ημέρας υπάρχουν 2 μέγιστα: πχ 12.00-13.00 & 20.00-21.00
 - Κατά τη διάρκεια της εβδομάδας υπάρχει ένα μέγιστο: πχ Παρασκευή 21.00-10.00 (εκτός εκτάκτων περιπτώσεων)
- Μέτρα βαθμού υπηρεσίας:
 - Πιθανότητα αποκλεισμού κλήσεων κατά την ώρα αιχμής
 - Πιθανότητα συμφόρησης κατά την ώρα αιχμής (αυστηρότερο)
- Η σχεδίαση κυψελωτών συστημάτων 2^{ης} γενιάς βασίζεται συνήθως σε GoS=2% ή λιγότερο κατά την ώρα μέγιστης αιχμής, που ανάλογα με το μέτρο που έχει επιλεγεί σημαίνει ότι κατά μέσο όρο
 - ένας χρήστης θα βρίσκει διαθέσιμο δίαυλο στο 98% των προσπαθειών του κατά τη διάρκεια της ώρας μέγιστης αιχμής
 - Το σύστημα θα βρίσκεται σε κατάσταση συμφόρησης το 2% του χρόνου λειτουργίας κατά τη διάρκεια της ώρας μέγιστης αιχμής

Διαδικασία Αφίξεων Poisson

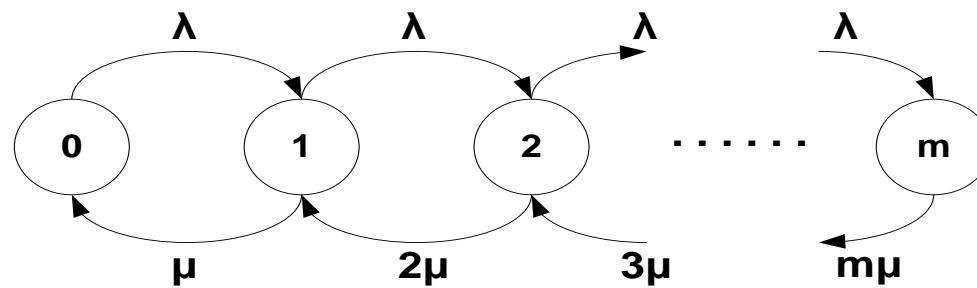
- Είναι διαδικασία απαρίθμησης γεγονότων
- Ανεξαρτησία μεταξύ αυξήσεων
- $\Pr[N(t+s) - N(s) = k] = e^{-\lambda t} \cdot \frac{(\lambda t)^k}{k!}, k = 0, 1, 2, \dots$ και λ : μέσος ρυθμός αφίξεων
- Μέσο πλήθος αφίξεων στο χρόνο (0,t):

$$E[N(t)] = \sum_{k=0}^{\infty} k \cdot \Pr[N(t) = k] = \lambda \cdot t$$

- Χρόνος μεταξύ διαδοχικών αφίξεων: εκθετικά κατανεμημένος

Μοντέλο M/M/m

M|M|m|m → διαθέσιμος χώρος
→ Πλήθος εξυπηρετητών
→ κατανομή του χρόνου εξυπηρέτησης
→ κατανομή των αφίξεων



- k : κατάσταση του συστήματος = πλήθος πελατών στο σύστημα
 - λ : ρυθμός αφίξεων Poisson
 - $1/\mu$: μέσος χρόνος εξυπηρέτησης εκθετικά κατανεμημένος
 - P_k : η πιθανότητα να υπάρχουν k πελάτες στο σύστημα

Υπολογισμός βαθμού εξυπηρέτησης για τα διάφορα συστήματα

- Ανάλογα με τον τρόπο που το κάθε σύστημα αντιμετωπίζει τις κλήσεις που βρίσκουν κατά την άφιξή τους όλους τους διαύλους κατειλημμένους προκύπτουν διαφορετικοί μαθηματικοί τύποι
 - Τύπος Erlang B: οι αποκλειόμενες κλήσεις απορρίπτονται από το σύστημα και δεν επανεμφανίζονται. (Υπόθεση: αγνοούνται οι σχετιζόμενες επαναπροσπάθειες των αποκλειόμενων κλήσεων)
 - Τύπος Erlang C: οι αποκλειόμενες κλήσεις μπαίνουν σε ουρά αναμονής και περιμένουν να εξυπηρετηθούν ανάλογα με την σειρά άφιξής τους

Τύπος Erlang B

- Υποθέτοντας πολύ μεγάλο πληθυσμό χρηστών και κατανομή αφίξεων Poisson:
 - Η πιθανότητα συμφόρησης ισούται με την πιθανότητα αποκλεισμού κλήσεων (Ιδιότητα *PASTA*: Poisson Arrivals See Time Averages, δηλαδή, οι αφίξεις Poisson βλέπουν τους μέσους χρόνους παραμονής σε μια κατάσταση)
- Για πεπερασμένο πληθυσμό χρηστών η ισότητα αυτή δεν ισχύει. Γίνεται πάντως η παραδοχή ότι η ισότητα ισχύει προκειμένου να διευκολύνουμε την επίλυση του προβλήματος

Παράδειγμα 1

- Σε μια κυψέλη έχουμε 4 συχνότητες. Έγιναν μετρήσεις διάρκειας 1 λεπτού σε διάρκεια 10 ωρών μέγιστης αιχμής και παρατηρήθηκε ότι
 - 0 ραδιοδίαυλοι κατειλημμένοι σε 89 παρατηρήσεις
 - 1 ραδιοδίαυλος κατειλημμένος σε 164 παρατηρήσεις
 - 2 ραδιοδίαυλοι κατειλημμένοι σε 173 παρατηρήσεις
 - 3 ραδιοδίαυλοι κατειλημμένοι σε 114 παρατηρήσεις
 - 4 ραδιοδίαυλοι κατειλημμένοι σε 60 παρατηρήσεις
- Ο συνολικός αριθμός των κλήσεων που έφθασαν και δεν εξυπηρετήθηκαν (απωλεσθείσες κλήσεις) είναι 34
- Υποθέτοντας ότι $P(\text{συμφόρησης}) = P(\text{αποκλεισμού})$ και χωρίς τη χρήση του τύπου του Erlang να εκτιμηθούν
 1. Η μεταφερόμενη κίνηση
 2. Το προσφερόμενο φορτίο
 3. Η μέση διάρκεια της κλήσης

Παράδειγμα 1

- Σύνολο παρατηρήσεων:

60 παρατηρήσεις/ώρα επί 10 ώρες = 600 παρατηρήσεις

1. *Μεταφερόμενη κίνηση* = Μέσος όρος κατειλημμένων καναλιών

$$A_C = 0 \cdot \frac{89}{600} + 1 \cdot \frac{164}{600} + 2 \cdot \frac{173}{600} + 3 \cdot \frac{114}{600} + 4 \cdot \frac{60}{600}$$

$$= \frac{164 + 346 + 342 + 240}{600} = \frac{1092}{600} = 1.82$$

2. Αν A_0 είναι το *προσφερόμενο φορτίο* τότε το φορτίο που δεν εξυπηρετείται δίνεται από τον τύπο:

$$A_0 - A_C = A_0 p_4, A_0 > A_C \text{ γιατί } P(\text{συμφόρησης}) = P(\text{αποκλεισμού})$$

Παράδειγμα 1

$$\Rightarrow A_0 = \frac{A_c}{1 - p_4} = \frac{1.82}{1 - \frac{60}{600}} = \frac{1.82}{0.9} = 2.02 \text{ erlang}$$

3. Όλοι οι ραδιοδίαυλοι είναι κατειλημμένοι σε 60 περιπτώσεις (παρατηρήσεις) δηλ σε 60 λεπτά και οι απωλεσθείσες κλήσεις είναι 34

Άρα ο ρυθμός άφιξης κλήσεων είναι: $\lambda = \frac{34}{60} = 0.567$ κλήσεις/λεπτό

Ξέρουμε επίσης ότι το προσφερόμενο φορτίο δίνεται από τον τύπο

$$A_0 = \lambda H$$

$$\text{Άρα } H = \frac{A_0}{\lambda} = \frac{2.02}{0.567} = 3.57$$

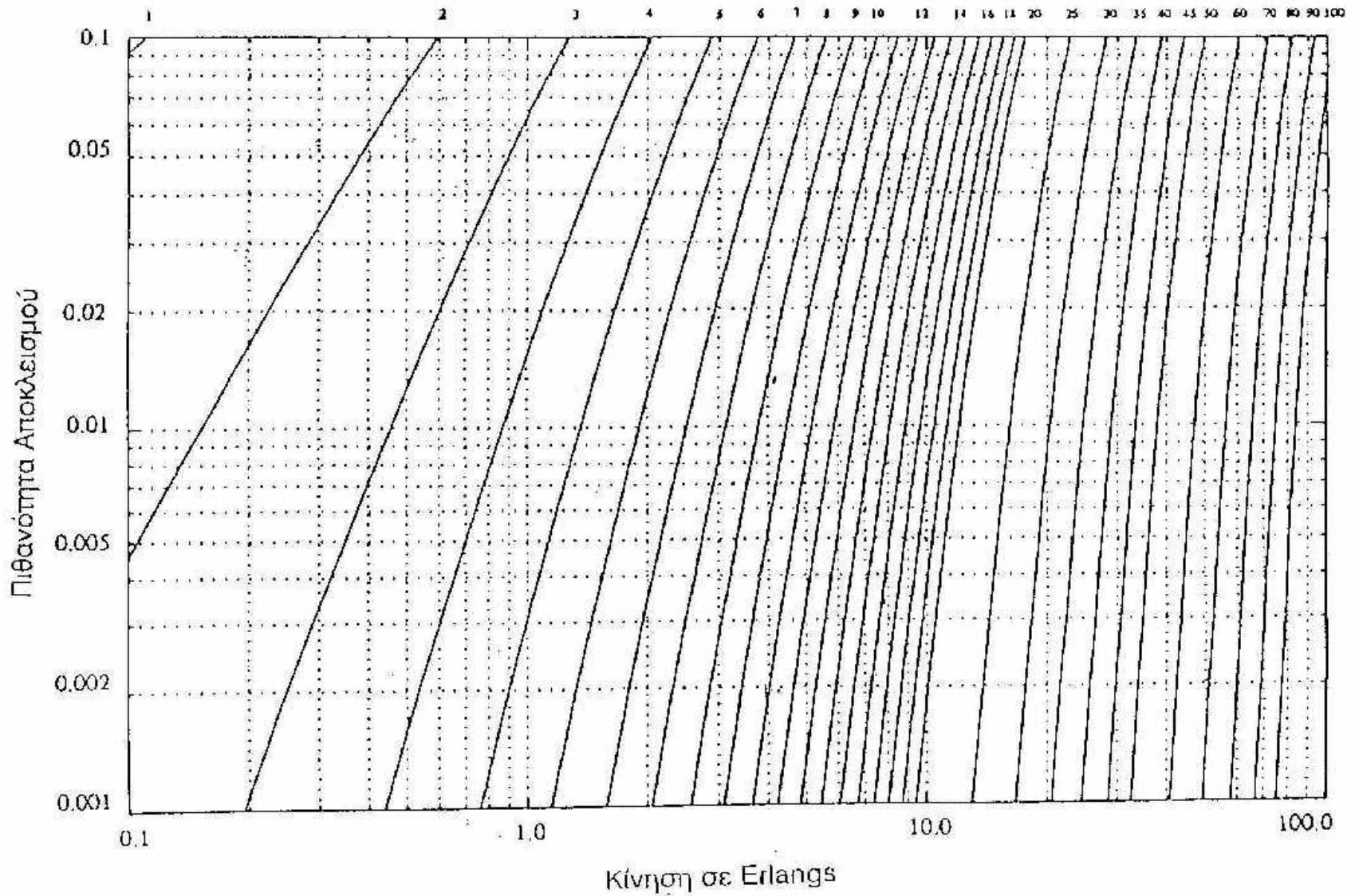
Οπότε η μέση διάρκεια κλήσης είναι περίπου 3.57 λεπτά

Χωρητικότητα συστήματος Erlang B

| Αριθμός Διαύλων | Χωρητικότητα (erlang) για <i>GOS</i> | | | |
|--------------------|--------------------------------------|---------|---------|---------|
| | = 0.01 | = 0.005 | = 0.002 | = 0.001 |
| 2 | 0.153 | 0.105 | 0.065 | 0.046 |
| 4 | 0.869 | 0.701 | 0.535 | 0.439 |
| 5 | 1.36 | 1.13 | 0.900 | 0.762 |
| 10 | 4.46 | 3.96 | 3.43 | 3.09 |
| 20 | 12.0 | 11.1 | 10.1 | 9.41 |
| 24 | 15.3 | 14.2 | 13.0 | 12.2 |
| 40 | 29.0 | 27.3 | 25.7 | 24.5 |
| 70 | 56.1 | 53.7 | 51.0 | 49.2 |
| 100 | 84.1 | 80.9 | 77.4 | 75.2 |

Χωρητικότητα συστήματος Erlang B

Αριθμός Διαύλων (C)



Παράδειγμα 2

- Πόσοι χρήστες μπορούν να εξυπηρετηθούν με πιθανότητα αποκλεισμού 0.5% με τους παρακάτω αναφερόμενους διαύλους: (α) $C = 2$ (β) $C = 10$
Υποθέτουμε ότι κάθε χρήστης παράγει 0.1 erlang
- Από το διάγραμμα για τον τύπο Erlang B, βρίσκουμε το συνολικό προσφερόμενο φορτίο σε erlang για $GOS = 0.005$. Χρησιμοποιώντας τη σχέση $A = N_u A_u$ μπορούμε να βρούμε τον αριθμό των χρηστών που εξυπηρετούνται, δεδομένου ότι $A_u = 0.1$
 - (α) $C = 2$

Από τον πίνακα βρίσκουμε ότι για $GOS = 0.005$, $A = 0.105$ erlang, οπότε

$$N_u = \left\lfloor \frac{A}{A_u} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{0.105}{0.1} \right\rfloor = 1 \text{ χρήστης}$$

- (β) $C = 10$

Από τον πίνακα βρίσκουμε ότι για $GOS = 0.005$, $A = 3.96$ erlang, οπότε

$$N_u = \left\lfloor \frac{A}{A_u} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{3.96}{0.1} \right\rfloor = 39 \text{ χρήστες}$$

Τύπος Erlang C

- Παρόμοιες υποθέσεις με τύπο B με το εξής επιπρόσθετο όρο
 - Ένα εισερχόμενη κλήση δεν βρίσκει ελεύθερο δίαυλο τοποθετείται σε ουρά αναμονής με άπειρο μήκος
- Άρα μας ενδιαφέρουν δύο μεγέθη
 - Πιθανότητα μια κλήση να καθυστερήσει πάνω από t sec
 - Πιθανότητα μια καθυστερημένη κλήση να έχει καθυστέρηση πάνω από t sec
- $\Pr[delay > 1] = \Pr[delay > 0] * \Pr[delay > t | delay > 0] =$
 $\Pr[delay > 0] * e^{\frac{-(C-A)t}{H}}$
 - C : αριθμός διαύλων ανά κυψέλη
 - A : Συνολικό φορτίο κίνηση
 - H : Μέση διάρκεια κλήσης
- Ο πρώτος παράγοντας από πίνακες
- Ο δεύτερος παράγοντας υπολογιστικά

Προσφερόμενη κίνηση A (erlang)

| C | Πιθανότητα καθυστέρησης B (%) | | | | | | | | | | | |
|----|-------------------------------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|
| | 0.01 | 0.05 | 0.1 | 0.5 | 1 | 2 | 5 | 10 | 15 | 20 | 30 | 40 |
| 1 | .0001 | .0005 | .0010 | .0050 | .0100 | .0200 | .0500 | .1000 | .1500 | .2000 | .3000 | .4000 |
| 2 | .0142 | .0319 | .0452 | .1025 | .1465 | .2103 | .3422 | .5000 | .6278 | .7403 | .9390 | 1.117 |
| 3 | .0860 | .1490 | .1894 | .3339 | .4291 | .5545 | .7876 | 1.040 | 1.231 | 1.393 | 1.667 | 1.903 |
| 4 | .2310 | .3533 | .4257 | .6641 | .8100 | .9939 | 1.319 | 1.653 | 1.899 | 2.102 | 2.440 | 2.725 |
| 5 | .4428 | .6289 | .7342 | 1.065 | 1.259 | 1.497 | 1.905 | 2.313 | 2.607 | 2.847 | 3.241 | 3.569 |
| 6 | .7110 | .9616 | 1.099 | 1.519 | 1.758 | 2.047 | 2.532 | 3.007 | 3.344 | 3.617 | 4.062 | 4.428 |
| 7 | 1.026 | 1.341 | 1.510 | 2.014 | 2.297 | 2.633 | 3.188 | 3.725 | 4.103 | 4.406 | 4.897 | 5.298 |
| 8 | 1.382 | 1.758 | 1.958 | 2.543 | 2.866 | 3.246 | 3.869 | 4.463 | 4.878 | 5.210 | 5.744 | 6.178 |
| 9 | 1.771 | 2.208 | 2.436 | 3.100 | 3.460 | 3.883 | 4.569 | 5.218 | 5.668 | 6.027 | 6.600 | 7.065 |
| 10 | 2.189 | 2.685 | 2.942 | 3.679 | 4.077 | 4.540 | 5.285 | 5.986 | 6.469 | 6.853 | 7.465 | 7.959 |
| 11 | 2.634 | 3.186 | 3.470 | 4.279 | 4.712 | 5.213 | 6.015 | 6.765 | 7.280 | 7.688 | 8.336 | 8.857 |
| 12 | 3.100 | 3.708 | 4.018 | 4.896 | 5.363 | 5.901 | 6.758 | 7.554 | 8.099 | 8.530 | 9.212 | 9.761 |
| 13 | 3.587 | 4.248 | 4.584 | 5.529 | 6.028 | 6.602 | 7.511 | 8.352 | 8.926 | 9.379 | 10.09 | 10.67 |
| 14 | 4.092 | 4.805 | 5.166 | 6.175 | 6.705 | 7.313 | 8.273 | 9.158 | 9.760 | 10.23 | 10.98 | 11.58 |
| 15 | 4.614 | 5.377 | 5.762 | 6.833 | 7.394 | 8.035 | 9.044 | 9.970 | 10.60 | 11.09 | 11.87 | 12.49 |
| 16 | 5.150 | 5.962 | 6.371 | 7.502 | 8.093 | 8.766 | 9.822 | 10.79 | 11.44 | 11.96 | 12.77 | 13.41 |
| 17 | 5.699 | 6.560 | 6.991 | 8.182 | 8.801 | 9.505 | 10.61 | 11.61 | 12.29 | 12.83 | 13.66 | 14.33 |
| 18 | 6.261 | 7.169 | 7.622 | 8.871 | 9.518 | 10.25 | 11.40 | 12.44 | 13.15 | 13.70 | 14.56 | 15.25 |
| 19 | 6.835 | 7.788 | 8.263 | 9.568 | 10.24 | 11.01 | 12.20 | 13.28 | 14.01 | 14.58 | 15.47 | 16.18 |
| 20 | 7.419 | 8.417 | 8.914 | 10.27 | 10.97 | 11.77 | 13.00 | 14.12 | 14.87 | 15.45 | 16.37 | 17.10 |
| 21 | 8.013 | 9.055 | 9.572 | 10.99 | 11.71 | 12.53 | 13.81 | 14.96 | 15.73 | 16.34 | 17.28 | 18.03 |
| 22 | 8.616 | 9.702 | 10.24 | 11.70 | 12.46 | 13.30 | 14.62 | 15.81 | 16.60 | 17.22 | 18.19 | 18.96 |
| 23 | 9.228 | 10.36 | 10.91 | 12.43 | 13.21 | 14.08 | 15.43 | 16.65 | 17.47 | 18.11 | 19.10 | 19.89 |
| 24 | 9.848 | 11.02 | 11.59 | 13.16 | 13.96 | 14.86 | 16.25 | 17.51 | 18.35 | 19.00 | 20.02 | 20.82 |
| 25 | 10.48 | 11.69 | 12.28 | 13.90 | 14.72 | 15.65 | 17.08 | 18.36 | 19.22 | 19.89 | 20.93 | 21.76 |
| 26 | 11.11 | 12.36 | 12.97 | 14.64 | 15.49 | 16.44 | 17.91 | 19.22 | 20.10 | 20.79 | 21.85 | 22.69 |
| 27 | 11.75 | 13.04 | 13.67 | 15.38 | 16.26 | 17.23 | 18.74 | 20.08 | 20.98 | 21.68 | 22.77 | 23.63 |

Διαστασιοποίηση κάθε κυψέλης

- Εύρεση πλήθους συχνοτήτων έτσι ώστε να ικανοποιείται ο βαθμός υπηρεσίας κατά τις ώρες αιχμής.
- Υπολογισμός προσφερομένου φορτίου.
 - Μετριούνται οι προσπάθειες για κλήση $N_{\text{εισ}}$
 - Μετριέται η μέση διάρκεια κλήσεων σε minutes (των επιτυχημένων κλήσεων) t_{avg} .
- ΟΠΟΤΕ : Εκτιμώμενο $A = N_{\text{εισ}} \times t_{\text{avg}}(\text{min}) / 60\text{min}$
- Αρχικά γίνεται εκτίμηση για το προσφερόμενο φορτίο, συνήθως υπερεκτίμηση, και αφού το σύστημα μπει σε λειτουργία υπάρχει δυνατότητα υπολογισμού του ρυθμού αφίξεων λ και του μέσου χρόνου εξυπηρέτησης $1/\mu$ (δηλαδή της μέσης διάρκεια κλήσεων) Στη συνέχεια γίνεται ενδεχόμενη αναπροσαρμογή.

Επίδραση διάσπασης κυψελών

- Η ομαδοποίηση δίαυλων (διαχωρισμός του συνολικού πλήθους δίαυλων σε ομάδες) μειώνει την αποτελεσματικότητα του συστήματος, δηλαδή μειώνει τη χωρητικότητα
- π.χ. όπως μπορούμε να δούμε από τον πίνακα erlang B ότι
 - για $GOS = 1$ και $C = 10 : A_{10} = 4.46 \text{ Erlang}$, ενώ
 - για $GOS = 1$ και $C = 5 : A_5 = 1.36 \text{ Erlang}$
- Παρατηρούμε ότι:

$$A_{2 \times 5} = 2 \cdot A_5 = 2.72 \text{ Erlang} < A_{10} = 4.46 \text{ Erlang}$$

Επίδραση διάσπασης κυψελών

- Στόχος αρχικής εγκατάστασης συστήματος (λίγοι χρήστες) είναι η γρήγορη γεωγραφική κάλυψη για παροχή υπηρεσιών
- Αύξηση χωρητικότητας με διάσπαση κυψελών
 - Παράλληλη λειτουργία παλαιάς και νέων κυψελών
 - Πολυεπίπεδη αρχιτεκτονική
- Μείωση μεγέθους ισοδυναμεί με μείωση ισχύος.
Στα όρια πχ παλαιάς (R) και νέας κυψέλης ($R/2$):
 - $P_r \propto P_t R^{-n}$ $P'_r \propto P'_t (R/2)^{-n}$
 - Av $n=4$ τότε για $P_r = P'_r \Rightarrow P'_r = \frac{P_r}{16}$ $\hat{\eta}P_{t|dB} = P_{t|dB} - 12dB$

Φασματική απόδοση κυψελωτών συστημάτων

- Φάσμα: κεφάλαιο
- Μεταφερόμενο φορτίο: εισπράξεις
- Για να μεγιστοποιήσει μια εταιρία τα κέρδη της:
 - Αυξάνει τον αριθμό των χρηστών
 - Αυξάνει τη διάρκεια κλήσεων των υπαρχόντων χρηστών
- B_T : Εύρος ζώνης συχνοτήτων ραδιοδιαύλου (π.χ. GSM = 200KHz)
- C : Πλήθος διαύλων ανά κυψέλη
- K : Μέγεθος cluster

Το ολικό εύρος φάσματος B_S προκύπτει από τον τύπο:

$$B_S = C \cdot K \cdot B_T$$

Φασματική απόδοση κυψελωτών συστημάτων

- S_c : εμβαδόν κυψελών
- A_C : η μεταφερόμενη κίνηση

Υπολογίζουμε τη φασματική απόδοση η του συστήματος:

$$\eta = \frac{A_C}{B_S \cdot S_C} \frac{\text{erlang}}{\text{MHz} \cdot \text{Km}^2}$$

Ερμηνεία: ρυθμός δημιουργίας εσόδων σε σχέση με το εύρος ζώνης και την περιοχή κάλυψης \Rightarrow πόσο καλά χρησιμοποιεί η εταιρία το κεφάλαιο που επενδύθηκε

- Αντικαθιστώντας το B_S , προκύπτει: $\eta = \frac{A_C}{C \cdot K \cdot B_T \cdot S_C}$
 - Μειώνοντας το K , αυξάνεται το η
 - Για $K = 1 \rightarrow \eta$: μέγιστο
 - Με λίγα λόγια όταν το cluster έχει μόνο μια κυψέλη δηλαδή επαναχρησιμοποιώντας ολόκληρο το φάσμα σε κάθε κυψέλη.
 - Πράγμα αδύνατο λόγω παρεμβολών

Αλληλοσυγκρουόμενοι στόχοι

- Συνολική χωρητικότητα = $\min(A, B, C)$
 - A: χωρητικότητα ασύρματου μέρους (κυψέλης)
 - B: χωρητικότητα από κυψέλη έως κέντρο μεταγωγής
 - C: χωρητικότητα κέντρου μεταγωγής (δυνατότητα μεταγωγών/χρόνο)
- Συνήθως το A καθορίζει και τη συνολική χωρητικότητα
- Για την αύξηση του A μικραίνουμε το μέγεθος των κυψελών → αυξάνουμε το πλήθος των μεταγωγών δηλαδή μειώνουμε το C (συγκρουόμενοι στόχοι).