

Εθνικό Μετσοβίο Πολυτέχνειο

ΣΧΟΛΗ ΗΛΕΚΤΡΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΚΑΙ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

ΤΟΜΕΑΣ ΤΕΧΝΟΛΟΓΙΑΣ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΚΑΙ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

ΕΠΙΔΟΣΗ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΙΚΩΝ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ

$3\eta A\Sigma KH\Sigma H$

Αχλάτης Στέφανος-Σταμάτης (03116149) < el16149@central.ntua.gr>

1.Εισαγωγή

Στο παρόν Project μελετάται ένα σύστημα εξυπηρετητή-πελατών ως ανοιχτό και κλειστό δίκτυο. Πιο συγκεκριμένα, γίνεται η μελέτη του τμήματος ενημέρωσης ενός οργανισμού παροχής συμβουλευτικών υπηρεσιών, το οποίο υποστηρίζεται από έναν κεντρικό εξυπηρετητή (mainframe), που περιλαμβάνει μια ΚΜΕ (CPU) και δύο δίσκους. Το φορτίο του συστήματος αποτελείται από διάφορες εφαρμογές (όπως HTTPS, SFTP, SMTP, SSH) που φτάνουν στο σύστημα μέσω VPN, ενώ μετά την επεξεργασία της κάθε αίτηση (εργασία) εξέρχεται από το σύστημα μέσω εξερχόμενης σύνδεσης. Σημειώνεται πως οι επισκέπτες δημιουργούν διάφορες απαιτήσεις σε υπολογιστικούς πόρους του συστήματος και ότι η επιβάρυνση λόγω του VPN θεωρείται αμελητέα.

Αρχικά, πραγματοποιείται ο χαρακτηρισμός των φορτιών και η ομαδοποίηση τους σε κατηγορίες (Clustering). Στη συνέχεια, γίνεται μελέτη του ανοιχτού δικτύου με βάση της τιμές των παραμέτρων που προέκυψαν από την ομαδοποίηση. Τέλος, γίνεται η μοντελοποίηση ως κλειστό δίκτυο.

2.Χαρακτηρισμός Φορτίου

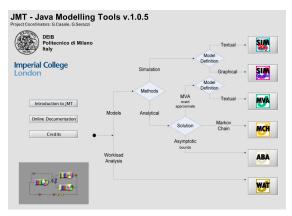
Στην ενότητα αυτή προσδιορίζονται οι παράμετροι του φορτίου (workload characterization), προκειμένου να μελετηθεί η επίδοση του συστήματος με τη βοήθεια μοντέλου αναμονής. Αρχικά, διεξήχθησαν μετρήσεις με χρήση εργαλείων εποπτείας (monitors) του συστήματος, από τις οποίες λήφθηκαν τα εξής δεδομένα:

- Το αρχείο "webserver.log", το οποίο είναι ένα αρχείο καταγραφής (logfile), όπου καταγράφονται εργασίες (jobs), οι οποίες εκτέλεσαν συναλλαγές στο σύστημα σε μια συνεχή περίοδο χρόνου 194.250 sec. Στο αρχείο αυτό κάθε γραμμή περιγράφει μια άφιξη στο σύστημα και παρέχει τις εξής πληροφορίες:
 - Μέση απαίτηση (χρόνος) ανά επίσκεψη στη CPU
 - Μέση απαίτηση (χρόνος) ανά επίσκεψη στο δίσκο 1
 - Αριθμός επισκέψεων στο δίσκο 1
 - Μέση απαίτηση (χρόνος) ανά επίσκεψη στο δίσκο 2
 - Αριθμός επισκέψεων στο δίσκο 2
 - Μέση απαίτηση (χρόνος) ανά επίσκεψη στην εξερχόμενη σύνδεση
- Το αρχείο "SWFwebserver.jwatformat", το οποίο αποτελεί ένα αρχείο μορφοποίησης (fileformat), που επιτρέπει την ανάγνωση του logfile.

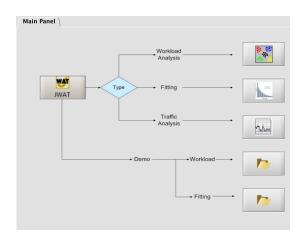
Ομως, τα δεδομένα που προέκυψαν από τις μετρήσεις εμφανίζουν υψηλή μεταβλητότητα ως προς ορισμένα χαρακτηριστικά, με αποτέλεσμα να μην είναι αντιπροσωπευτικό ένα μοντέλο που θα στηριζόταν στη συνολική μέση συμπεριφορά του φορτίου. Έτσι, προέκυψε η ανάγκη ομαδοποίησης των δεδομένων σε ομάδες (clusters) με παρεμφερή χαρακτηριστικά και χαμηλή μεταβλητότητα. Οι ομάδες αυτές προσομοιώνουν διαφορετικές κατηγορίες πελατών.

2.1Περιγραφή Χρήσης Εργαλείου "JWAT"

Η διαδικασία της ομαδοποίησης (clustering) και εξαγωγής κατηγοριών πραγματοποιήθηκε με το εργαλείο "JWAT" του πακέτου JMT (Εικόνα 1: τελευταίο εικονίδιο) και ειδικότερα με την εφαρμογή "Workload Analysis" (Εικόνα 2: πρώτο εικονίδιο).

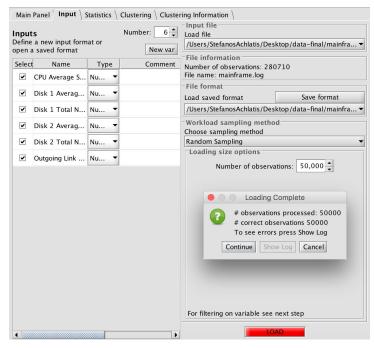


Εικόνα 1: JMT Main Panel



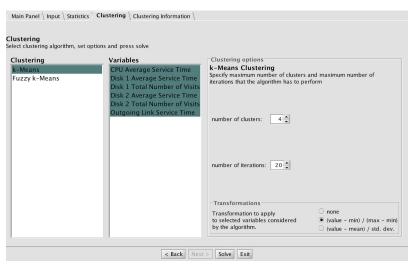
Εικόνα 2: JWAT Main Panel

Αφού εισέλθουμε στην καρτέλα Workload Analysis, αρχικά εισάγουμε τα δεδομένα ως εξής: στο tab "Input" εισάγουμε το αρχείο εισόδου "webserver.log", στο tab "File Format" εισάγουμε το αρχείο μορφοποίησης (filefor- mat) "SWFwebserver.jwatformat" και ως μέθοδο δειγματοληψίας "Workload sampling method" θα διαλέξουμε τυχαία δειγματοληψία ("Random sampling") με τιμή 50.000 παρατηρήσεις (Εικόνα 3). Στη συνέχεια με το Load Button γίνεται η εισαγωγή των δεδομένων. Αφου ολοκληρωθεί κλικάρουμε Continue στο αναδυόμενο παράθυρο.



Εικόνα 3: Είσοδος Δεδομένων στο JWAT

Στη συνέχεια, γίνεται η ομαδοποίηση των δεδομένων. Στο tab "Clustering" επιλέγεται ως αλγόριθμος ομαδοποίησης ο "k-Means". Επίσης, επιλέγονται όλες οι διαθέσιμες μεταβλητές και στις παραμέτρους του αλγορίθμου θέτουμε 'Number of clusters: 4', 'Αριθμός επαναλήψεων (iterations): 20' και 'Μετασχηματισμός (transformation): (value – min) / (max – min)' (Εικόνα 4). Αφού εισάγουμε τα δεδομένα επιλέγουμε το Solve Button ώστε το JWAT να τρέξει τον αλγόριθμο.



Εικόνα 4: Αρχικοποίηση του k-mean Αλγόριθμου

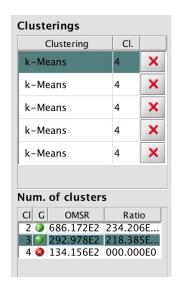
Στο πλαίσιο της παρούσας άσκησης επανλαμβάνουμε την ίδια διαδικασία πέντε φορές εξαιρουμένων των άκυρων εκτελέσεων, μηδενικά αποτελέσματα, οι οποίες αγνοούνται και διαγράφονται. Για να επαναρχικοποιηθούν τα δεδομένα επιστρέφουμε στο tab "Input", επιλέγουμε το reset button και επαναλμβάνουμε τη διαδικασία που περιγράφηκε.

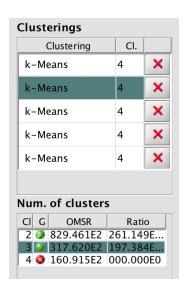
2.2Αποτελέσματα Ομαδοποίησης (Clustering Results)

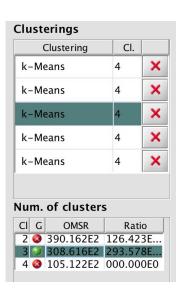
Τα αποτελέσματα της ομαδοποίησης εμφανίζονται στο tab "Clustering information", όπου ταξινομούνται ανάλογα με τις ομάδες για 2, 3 και 4 ομάδες (Num. of clusters). Σύμφωνα με την εκφώνηση της άσκησης, θα χρησιμοποιήσουμε αποκλειστικά την ομαδοποίηση σε k=3 ομάδες, που αντιστοιχούν στις τρεις κατηγορίες εργασιών που θέλουμε να διακρίνουμε στο υπό μελέτη σύστημα.

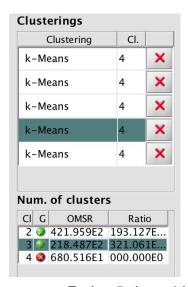
Το εργαλείο JWAT παρέχει δύο κριτήρια της ποιότητας του clustering: το δείκτη Ratio και το δείκτη Overall Mean Square Ratio (OMSR). Για τις ανάγκες της εργασίας χρησιμοποιούμε το δείκτη Ratio, ο οποίος εκφράζει το λόγο της διακύμανσης των μεταβλητών μεταξύ των ομάδων ως προς τη διακύμανσή τους εντός των ομάδων (higher better).

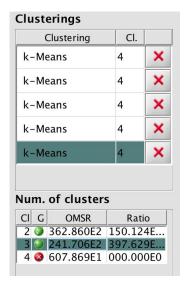
Επομένως, μετα την εκτέλεση πέντε επιτυχημένων επαναλήψεων με διαφορετική αρχικοποίηση κάθε φορά, επιλέγεται η αρχικοποίηση που πετυχαίνει το υψηλότερο Ratio για k=3 ομάδες. Τα διαδοχικά αποτελέσματα του αλγόριθμου αποθηκεύονται στο tab "Clustering information" στον πίνακα "Clusterings" με τη σειρά εκτέλεσής τους. Παρακάτω παρουσιάζονται τα αποτελέσματα των 5 εκτελέσεων (5 έγκυρες - 0 άκυρες):





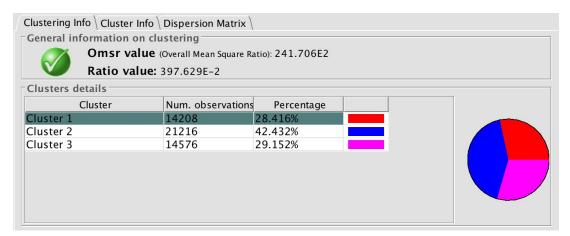






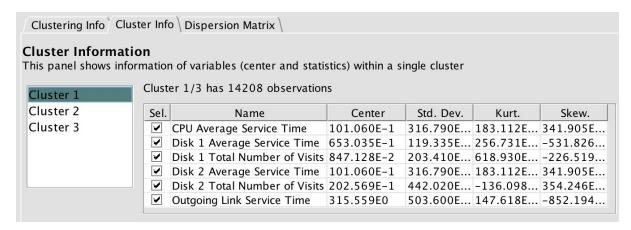
Εικόνα 5: Αποτελέσματα του k-mean Αλγόριθμου

Επιλέγεται ως βέλτιστη η τέταρτη εκτέλεση με Ratio 397.629E-3. Για την ομαδοποίηση αυτή, στο tab "Clustering info" στον πίνακα "Cluster details", αναγράφεται το ποσοστό των εργασιών που αντιστοιχεί σε κάθε κατηγορία.

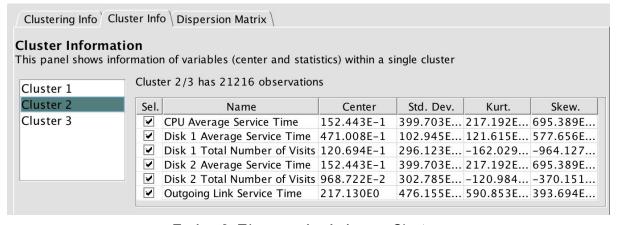


Εικόνα 6: Ποσοστό κάθε Cluster

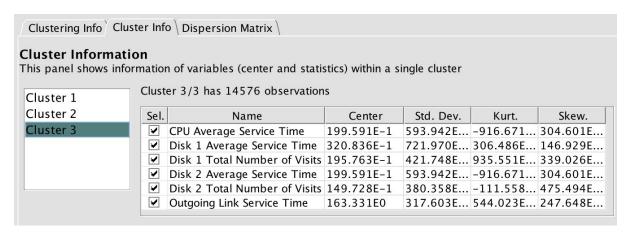
Τέλος, στο tab "Cluster info" αναγράφονται οι συνολικές μέσες τιμές - κέντρα (Center) κάθε ομάδας για όλες τις μεταβλητές εισόδου.



Εικόνα 7: Πληροφορίες Πρώτου Cluster



Εικόνα 8: Πληροφορίες Δεύτερου Cluster



Εικόνα 9: Πληροφορίες Τρίτου Cluster

3. Μελέτη ανοικτού δικτύου

Με βάση τις τιμές (Centers) που υπολογίστηκαν στο πρώτο μέρος μπορούν να προσδιοριστούν οι παράμετροι του φορτίου για κάθε κατηγορία εργασιών. Αρχικά παρατίθενται οι τιμές που εξήσθησαν από το εργαλείο JWAT:

	Ποσοστό(%)	Scpu (ms)	Sdisk1 (ms)	Sdisk2 (ms)	Sout (ms)	Udisk1	Udisk2
Cluster 1	28,42	10,11	65,3	10,11	315,56	8,47	20,26
Cluster 2	42,43	15,24	47,1	15,24	217,13	12,07	9,69
Cluster 3	29,15	19,96	32,08	19,96	163,33	19,58	14,97

3.1.Ρυθμός Αφίξεων

Μελετούμε το ανοιχτό δίκτυο σε μια συνεχή περίοδο χρόνου L = 194.250 sec. Στο διάστημα αυτό ο συνολικός αριθμός αφίξεων είναι N = 280.710 αφίξεις(όσες και οι γραμμές του logfile). Τις γραμμές του logfile μπορούμε να τις βρούμε γράφοντας στο terminal:

```
(base) MacBook-Pro-tou-chreste-Stephanos:~ StefanosAchlatis$ cat -n /Users/Stefa nosAchlatis/Desktop/data-final/mainframe.log
```

και βλέπουμε ότι το αποτέλεσμα αυτής της εντολής είναι:

```
      280706
      "22.68"
      "34.21"
      "16"
      "22.68"
      "22"
      "188.88"

      280707
      "15.73"
      "59.87"
      "14"
      "15.73"
      "6"
      "269.53"

      280708
      "24.70"
      "31.54"
      "15"
      "24.70"
      "6"
      "186.08"

      280709
      "14.75"
      "68.71"
      "10"
      "14.75"
      "25"
      "262.34"

      280710
      "12.51"
      "37.27"
      "14"
      "12.51"
      "7"
      "175.56"
```

Συνεπώς, ο συνολικός ρυθμός αφίξεων για όλες τις κατηγορίες είναι ίσος με:

$$λ = \frac{N}{L} = \frac{280710}{194250} = 1.445 \frac{πελάτες}{sec}$$

Έτσι, Ο ρυθμός αφίξεων για τις επιμέρους κατηγορίες πελατών (Clusters) υπολογίζεται ως εξής:

$$λc1 = ΠοσοστόC1 * λ = 0.2842 * 1.445 = 0.411 s-1$$
 $λc2 = ΠοσοστόC2 * λ = 0.4243 * 1.445 = 0.613 s-1$
 $λc3 = ΠοσοστόC3 * λ = 0.2915 * 1.445 = 0.421 s-1$

3.2. Απαίτηση Εξυπηρέτησης

Όπως, περιγράφεται το μοντέλο στην εκφώνηση της άσκησης, ο μεσός αριθμός επισκέψεων στον επεξεργαστή ισούται με uCPU = uDisk1 + uDisk2 + 1. Επιπλέον αφού ο σταθμός link αναφέρεται στην εξερχόμενη σύνδεση του συστήματος ισχύει ότι uOutLink = 1. Επομένως, η συνολική απαίτηση εξυπηρέτησης ανά εργασία, για κάθε σταθμό του δικτύου και για κάθε κατηγορία υπολογίζεται ως εξής:

Για το cluster 1:

$$D_{disk1}^{C1} = v_{disk1}^{C1} * S_{disk1}^{C1} = 8.47 * 65.3 ms = 553.09 ms$$

$$D_{disk2}^{C1} = v_{disk2}^{C1} * S_{disk2}^{C1} = 20.26 * 10.11 ms = 204.83 ms$$

$$D_{CPU}^{C1} = v_{CPU}^{C1} * S_{CPU}^{C1} = 29.73 * 10.11 ms = 300.57 ms$$

$$D_{out}^{C1} = v_{out}^{C1} * S_{out}^{C1} = 1 * 315.56 ms = 315.56 ms$$

Για το cluster 2:

$$D_{disk1}^{C2} = v_{disk1}^{C2} * S_{disk1}^{C2} = 12.07 * 47.1 \ ms = 568.49 \ ms$$

$$D_{disk2}^{C1} = v_{disk2}^{C1} * S_{disk2}^{C1} = 9.69 * 15.24 \ ms = 147.68 \ ms$$

$$D_{CPU}^{C1} = v_{CPU}^{C1} * S_{CPU}^{C1} = 22.76 * 15.24 \ ms = 346.86 \ ms$$

$$D_{out}^{C1} = v_{out}^{C1} * S_{out}^{C1} = 1 * 217.13 \ ms = 217.13 \ ms$$

Για το cluster 3:

$$\begin{split} D_{disk1}^{C3} &= v_{disk1}^{C3} * S_{disk1}^{C3} = 19.58 * 32.08 \ ms = 628.13 \ ms \\ D_{disk2}^{C3} &= v_{disk2}^{C3} * S_{disk2}^{C3} = 14.97 * 19.96 \ ms = 298.8 \ ms \\ D_{CPU}^{C3} &= v_{CPU}^{C3} * S_{CPU}^{C3} = 35.55 * 19.96 \ ms = 709.58 \ ms \\ D_{out}^{C3} &= v_{out}^{C3} * S_{out}^{C3} = 1 * 163.33 \ ms = 163.33 \ ms \end{split}$$

Ο ρυθμός απόδοσης για κάθε σταθμό του δικτύου και για κάθε κατηγορία υπολογίζεται ως εξής:

Για το cluster 1:

$$X_{disk1}^{C1} = v_{disk1}^{C1} * \lambda^{C1} = 8.47 * 0.411 = 3.48 s^{-1}$$

$$X_{disk2}^{C1} = v_{disk2}^{C1} * \lambda^{C1} = 20.26 * 0.411 = 8.33 s^{-1}$$

$$X_{CPU}^{C1} = v_{CPU}^{C1} * \lambda^{C1} = 29.73 * 0.411 = 12.22 s^{-1}$$

$$X_{out}^{C1} = v_{out}^{C1} * \lambda^{C1} = 1 * 0.411 = 0.41 s^{-1}$$

Για το cluster 2:

$$X_{disk1}^{C2} = v_{disk1}^{C2} * \lambda^{C2} = 12.07 * 0.613 = 7.39 s^{-1}$$

$$X_{disk2}^{C2} = v_{disk2}^{C2} * \lambda^{C2} = 9.69 * 0.613 = 5.94 s^{-1}$$

$$X_{CPU}^{C2} = v_{CPU}^{C2} * \lambda^{C2} = 22.76 * 0.613 = 13.95 s^{-1}$$

$$X_{out}^{C2} = v_{out}^{C2} * \lambda^{C2} = 1 * 0.613 = 0.61 s^{-1}$$

Για το cluster 3:

$$X_{disk1}^{C3} = v_{disk1}^{C3} * \lambda^{C3} = 19.58 * 0.421 = 8.24 s^{-1}$$

 $X_{disk2}^{C3} = v_{disk2}^{C3} * \lambda^{C3} = 14.97 * 0.421 = 6.3 s^{-1}$
 $X_{CPU}^{C3} = v_{CPU}^{C3} * \lambda^{C3} = 35.55 * 0.421 = 14.97 s^{-1}$
 $X_{out}^{C3} = v_{out}^{C3} * \lambda^{C3} = 1 * 0.421 = 0.42 s^{-1}$

3.4 Βαθμός Χρησιμοποίησης

Ο βαθμός χρησιμοποίησης για κάθε σταθμό του δικτύου και για κάθε κατηγορία υπολογίζεται ως εξής:

Για το cluster 1:

$$\begin{split} U_{disk1}^{C1} &= D_{disk1}^{C1} * \lambda^{C1} = 553.09 * 0.411 = 22.73\% \\ U_{disk2}^{C1} &= D_{disk2}^{C1} * \lambda^{C1} = 204.83 * 0.411 = 8.49\% \\ U_{CPU}^{C1} &= D_{CPU}^{C1} * \lambda^{C1} = 300.57 * 0.411 = 12.35\% \\ U_{out}^{C1} &= D_{out}^{C1} * \lambda^{C1} = 315.56 * 0.411 = 12.97\% \end{split}$$

Για το cluster 2:

$$U_{disk1}^{C2} = D_{disk1}^{C2} * \lambda^{C2} = 568.49 * 0.613 = 34.85\%$$

$$U_{disk2}^{C2} = D_{disk2}^{C2} * \lambda^{C2} = 147.68 * 0.613 = 9.05\%$$

$$U_{CPU}^{C2} = D_{CPU}^{C2} * \lambda^{C2} = 346.86 * 0.613 = 21.26\%$$

$$U_{out}^{C2} = D_{out}^{C2} * \lambda^{C2} = 217.13 * 0.613 = 13.31\%$$

Για το cluster 3:

$$\begin{split} U_{disk1}^{C3} &= D_{disk1}^{C3} * \lambda^{C3} = 628.13 * 0.421 = 26.44\% \\ U_{disk2}^{C3} &= D_{disk2}^{C3} * \lambda^{C3} = 298.8 * 0.421 = 12.58\% \\ U_{CPU}^{C3} &= D_{CPU}^{C3} * \lambda^{C3} = 709.58 * 0.421 = 29.87\% \\ U_{out}^{C3} &= D_{out}^{C3} * \lambda^{C3} = 163.33 * 0.421 = 6.88\% \end{split}$$

Ο συνολικός βαθμός χρησιμοποίησης για κάθε σταθμό του δικτύου υπολογίζεται ως εξής:

$$\begin{split} U_{Disk1} &= \sum_{i} U_{Disk1}^{Ci} = U_{Disk1}^{C1} + U_{Disk1}^{C2} + U_{Disk1}^{C3} \\ &U_{Disk2} = \sum_{i} U_{Disk2}^{Ci} = U_{Disk2}^{C1} + U_{Disk2}^{C2} + U_{Disk2}^{C3} \\ &U_{CPU} = \sum_{i} U_{CPU}^{Ci} = U_{CPU}^{C1} + U_{CPU}^{C2} + U_{CPU}^{C3} \\ &U_{OutLink} = \sum_{i} U_{OutLink}^{Ci} = U_{OutLink}^{C1} + U_{OutLink}^{C2} + U_{OutLink}^{C3} \end{split}$$

Επομένως έχουμε:

$$U_{disk1} = 84.02\%$$

 $U_{disk2} = 30.12\%$
 $U_{CPU} = 63.48\%$
 $U_{Out} = 33.16\%$

3.5 Χρόνος Παραμονής

Ο χρόνος παραμονής σε κάθε σταθμό του δικτύου και για κάθε κατηγορία δεδομένου πως οι σταθμοί προσομοιώνονται ως σταθμοί αναμονής υπολογίζεται ως εξής:

Για το cluster 1:

$$\begin{split} R_{disk1}^{C1} &= D_{disk1}^{C1}/(1-U_{disk1}) = 553.09\,/(1-0.84) = 3.46s \\ R_{disk2}^{C1} &= D_{disk2}^{C1}/(1-U_{disk2}) = 204.83/(1-0.30) = 0.29s \\ R_{CPU}^{C1} &= D_{CPU}^{C1}/(1-U_{CPU}) = 300.57/(1-0.64) = 0.84s \\ R_{out}^{C1} &= D_{out}^{C1}/(1-U_{Out}) = 315.56/(1-0.33) = 0.47s \end{split}$$

Για το cluster 2:

$$\begin{split} R_{disk1}^{C2} &= D_{disk1}^{C2}/(1-U_{disk1}) = 568.49\,/(1-0.84) = 3.55s \\ R_{disk2}^{C2} &= D_{disk2}^{C2}/(1-U_{disk2}) = 147.68/(1-0.30) = 0.21s \\ R_{CPU}^{C2} &= D_{CPU}^{C2}/(1-U_{CPU}) = 346.86/(1-0.64) = 0.96s \\ R_{out}^{C2} &= D_{out}^{C2}/(1-U_{Out}) = 217.13/(1-0.33) = 0.32s \end{split}$$

Για το cluster 3:

$$\begin{split} R_{disk1}^{C3} &= D_{disk1}^{C3}/(1-U_{disk1}) = 628.13 \ / (1-0.84) = 3.93s \\ R_{disk2}^{C3} &= D_{disk2}^{C3}/(1-U_{disk2}) = 298.8/(1-0.30) = 0.43s \\ R_{CPU}^{C3} &= D_{CPU}^{C3}/(1-U_{CPU}) = 709.58/(1-0.64) = 1.97s \\ R_{out}^{C3} &= D_{out}^{C3}/(1-U_{Out}) = 163.33/(1-0.33) = 0.24s \end{split}$$

Ο συνολικός χρόνος απόκρισης για κάθε κατηγορία υπολογίζεται ως εξής:

$$R^{C1} = \sum_{i} R_{i}^{C1} = R_{Disk1}^{C1} + R_{Disk2}^{C1} + R_{CPU}^{C1} + R_{OutLink}^{C1}$$

$$R^{C2} = \sum_{i} R_{i}^{C3} = R_{Disk1}^{C2} + R_{Disk2}^{C3} + R_{CPU}^{C2} + R_{OutLink}^{C3}$$

$$R^{C3} = \sum R_i^{C3} = R_{Disk1}^{C3} + R_{Disk2}^{C3} + R_{CPU}^{C3} + R_{OutLink}^{C3}$$

Επομένως έχουμε ότι:

$$R^{C1} = 5.06 s$$

 $R^{C2} = 5.04 s$

$$R^{C3} = 6.57 s$$

3.6 Μέσος Αριθμός Εργασιών

Ο μέσος αριθμός εργασιών σε κάθε σταθμό του δικτύου και για κάθε κατηγορία δεδομένου πως οι σταθμοί προ- σομοιώνονται ως σταθμοί αναμονής υπολογίζεται ως εξής:

Για το cluster 1:

$$\begin{aligned} Q_{disk1}^{C1} &= R_{disk1}^{C1} * \lambda^{C1} &= 3.46 * 0.411 = 1.42 \\ Q_{disk2}^{C1} &= R_{disk2}^{C1} * \lambda^{C1} &= 0.29 * 0.411 = 0.12 \\ Q_{CPU}^{C1} &= R_{CPU}^{C1} * \lambda^{C1} &= 0.84 * 0.411 = 0.35 \\ Q_{out}^{C1} &= R_{out}^{C1} * \lambda^{C1} &= 0.47 * 0.411 = 0.19 \end{aligned}$$

Για το cluster 2:

$$Q_{disk1}^{C2} = R_{disk1}^{C2} * \lambda^{C2} = 3.55 * 0.613 = 2.18$$

$$Q_{disk2}^{C2} = R_{disk2}^{C2} * \lambda^{C2} = 0.21 * 0.613 = 0.13$$

$$Q_{CPU}^{C2} = R_{CPU}^{C2} * \lambda^{C2} = 0.96 * 0.613 = 0.59$$

$$Q_{out}^{C2} = R_{out}^{C2} * \lambda^{C2} = 0.32 * 0.613 = 0.17$$

Για το cluster 3:

$$\begin{aligned} Q_{disk1}^{C3} &= R_{disk1}^{C3} * \lambda^{C3} &= 3.93 * 0.421 = 1.66 \\ Q_{disk2}^{C3} &= R_{disk2}^{C3} * \lambda^{C3} &= 0.43 * 0.421 = 0.18 \\ Q_{CPU}^{C3} &= R_{CPU}^{C3} * \lambda^{C3} &= 1.97 * 0.421 = 0.83 \\ Q_{out}^{C3} &= R_{out}^{C3} * \lambda^{C3} &= 0.24 * 0.421 = 0.10 \end{aligned}$$

Ο μέσος αριθμός εργασιών για κάθε κατηγορία υπολογίζεται ως εξής:

$$\begin{split} Q^{C1} &= \sum_{i} Q_{i}^{C1} = Q_{Disk1}^{C1} + Q_{Disk2}^{C1} + Q_{CPU}^{C1} + Q_{OutLink}^{C1} \\ \\ Q^{C2} &= \sum_{i} Q_{i}^{C3} = Q_{Disk1}^{C2} + Q_{Disk2}^{C3} + Q_{CPU}^{C2} + Q_{OutLink}^{C3} \\ \\ Q^{C3} &= \sum_{i} Q_{i}^{C3} = Q_{Disk1}^{C3} + Q_{Disk2}^{C3} + Q_{CPU}^{C3} + Q_{OutLink}^{C3} \end{split}$$

Επομένως έχουμε ότι:

$$Q^{C1} = 2.08$$

 $Q^{C2} = 3.07$
 $Q^{C3} = 2.77$

4. Μελέτη κλειστού δικτύου

Ο οργανισμός μελετά την επέκταση των πληροφορικών υποδομών του με την ανάπτυξη ενός εταιρικού δικτύου intranet, ώστε μελλοντικά να μπορεί να ανταποκριθεί σε αύξηση του φορτίου. Η μελέτη βασίζεται στον σχεδιασμό κλειστού δικτύου, με χρήση των δεδομένων του ανοικτού δικτύου. Επειδή δεν ικανοποιούνται πλήρως οι προϋποθέσεις του μοντέλου BCMP, συνίσταται η χρήση του εργαλείου JSIM του JMT.

Στην ΚΜΕ και στους δίσκους η απαίτηση εξυπηρέτησης θα ακολουθεί εκθετική κατανομή με μέση τιμή ίση με αυτή που υπολογίστηκε στο ανοικτό δίκτυο για την κάθε κατηγορία. Ωστόσο επειδή τα αντίστοιχα κελια της προσομοίωσης ζητάνε service time, θα τοποθετηθούν οι αντίστοιχες τιμές service time οπως βρέθηκαν από το clustering ως μέσες τιμές.

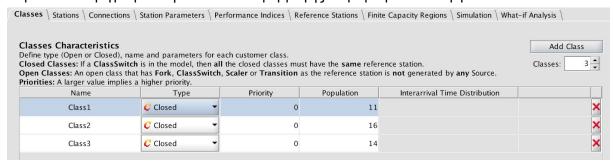
Η CPU ακολουθεί κανονισμό PS και οι δίσκοι FCFS.

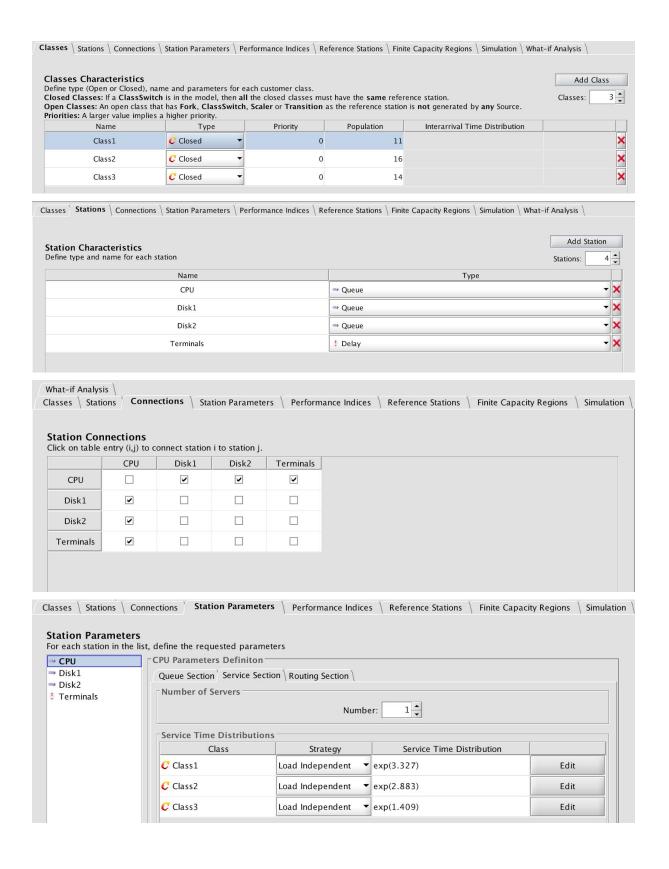
Η εισερχόμενη σύνδεση αντικαθίσταται από τερματικά με χρόνο σκέψης που θα ακολουθεί εκθετική κατανομή με μέση τιμή 100 φορές τον χρόνο εξυπηρέτησης στον εξερχόμενο σύνδεσμο για την κάθε κατηγορία του ανοικτού δικτύου. Όπως φαίνεται στο αρχικό πινακάκι. Ο μέσος αριθμός εργασιών γιας προς τον αριθμό εργασιών ανά κατηγορία, προβλέπεται να είναι πενταπλάσιος από τον μέσο αριθμό εργασιών της κάθε κατηγορίας στο ανοικτό δίκτυο στρογγυλοποιημένος προς τον επάνω ακέραιο (ceiling). Έχουμε ότι

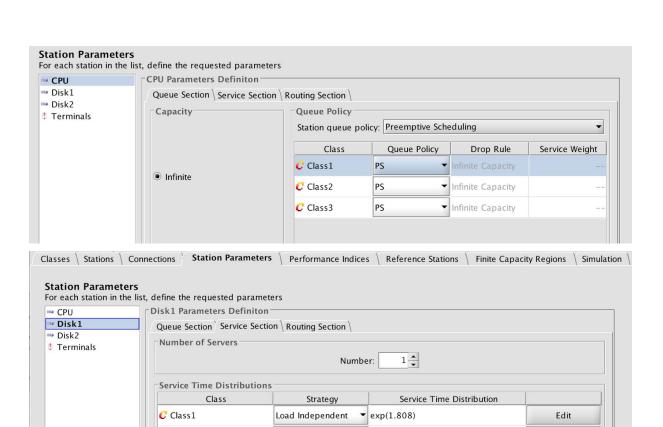
- $Q^{C1'} = ceil(Q^{C1} * 5) = ceil(2.08 * 5) = 11$
- $Q^{C2'} = ceil(Q^{C2} * 5) = ceil(3.07 * 5) = 16$
- $Q^{C3'} = ceil(Q^{C3} * 5) = ceil(2.77 * 5) = 14$

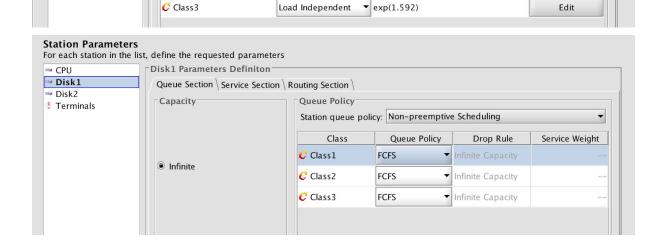
Για όλες τις κατηγορίες θεωρήστε ως σταθμό αναφοράς τα τερματικά.

Παρακάτω περιγράφεται η διαδικασία εφαρμογής παραμέτρων στο εργαλείο JSIM:







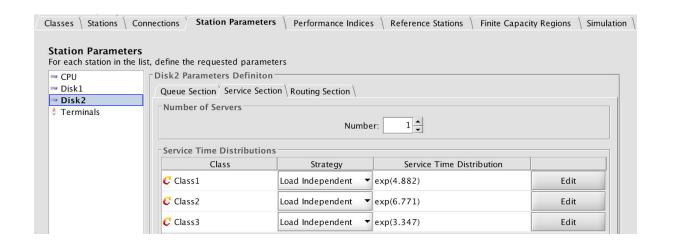


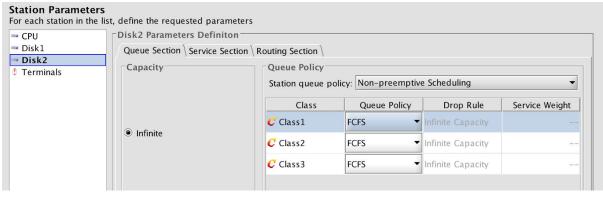
Load Independent

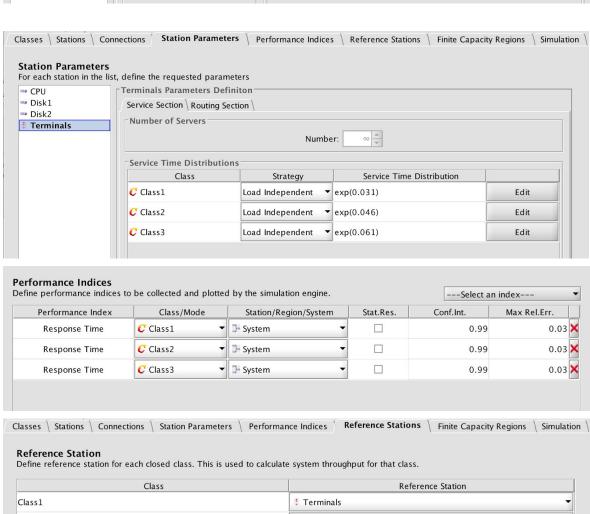
▼ exp(1.759)

Edit

C Class2







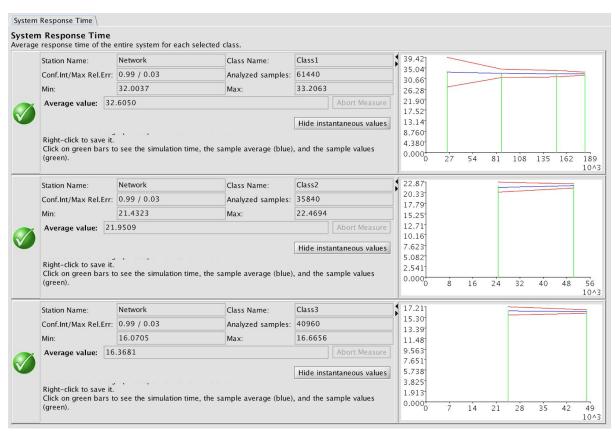
‡ Terminals

Terminals

Class2

Class3

Όπου βλέπουμε το εξης αποτέλεσμα για system response time για κάθε κλάση:



Κατά την παράδοση του συστήματος θα υπογραφεί Συμφωνία Επιπέδου Υπηρεσίας (Service Level Agreement – SLA). Ένας από τους όρους του SLA ορίζει ότι ο μέσος χρόνος απόκρισης των αιτημάτων για κάθε κατηγορία δεν επιτρέπεται να υπερβαίνει ένα δεδομένο ποσοστό του μέσου χρόνου σκέψης στα τερματικά.

Για την κλαση 1:

Μέσος χρόνος απόκρισης = 32.605 sec

Μέσος χρόνος σκέψης = 31.556 sec

 $Aρα X * 31.556 = 32.605 \Rightarrow X = 1.03$

Άρα, για να μην παραβιστή η SLA πρέπει να είναι 103%

Για την κλαση 2:

Μέσος χρόνος απόκρισης = 21.95 sec

Μέσος χρόνος σκέψης = 21.713 sec

Άρα $X * 21.713 = 21.95 \Rightarrow X = 1.01$

Άρα, για να μην παραβιστή η SLA πρέπει να είναι 101%

Για την κλαση 3:

Μέσος χρόνος απόκρισης = 16.37 sec

Μέσος χρόνος σκέψης = 16.333 sec

 $Άρα X * 16.33 = 16.37 \Rightarrow X = 1.00$

Άρα, για να μην παραβιστή η SLA πρέπει να είναι 100%