



# Progetto di Simulazione di Sistemi

---

Andrea Schinoppi [0001097628]  
A.A. 2022/2023



# Il progetto

---

Scopo di questo progetto era creare una variante del modello di simulazione descritto nelle sezioni 1 e 2 dell'articolo "*Alternating server with non-zero switch-over times and opposite-queue threshold-based switching policy*" [1] mediante piattaforma Omnet++.

Questa presentazione riassumerà la creazione del modello di simulazione, i risultati ottenuti e il processo di convalida del modello stesso.

# Il modello

---

Il modello da realizzare prevede che un **servente** serva per un certo service time una di **due code**, secondo una politica basata su **threshold**: quando la coda non servita raggiunge la soglia impostata, in generale, il server dovrebbe eseguire uno **switch-over** con una certa durata per passare a servirla.

Tuttavia se durante uno switch-over, anche la coda da cui il server proviene raggiunge la propria soglia, il server dovrà continuare a servirla senza effettuare alcun cambio.

Inoltre, nel caso in cui entrambe le code superino il threshold contemporaneamente, lo switch-over **non** avverrà.

Infine, nel caso in cui le code fossero vuote, il servente **attenderà** che una abbia almeno un elemento per iniziare (o passare) a servirla.

Le due code sono M/M/1 e M/M/1/C<sub>1</sub>, ciò significa che la prima ha capacità infinita mentre la seconda ha capacità C<sub>1</sub>.

Raggiunta la propria capacità, la seconda coda comincerà quindi a **perdere** i job ricevuti.

I tempi di interarrivo dei job alle code sono indicati da  $\lambda_1$  e  $\lambda_2$  e sono distribuzioni esponenziali con una certa media  $1/\lambda$ .

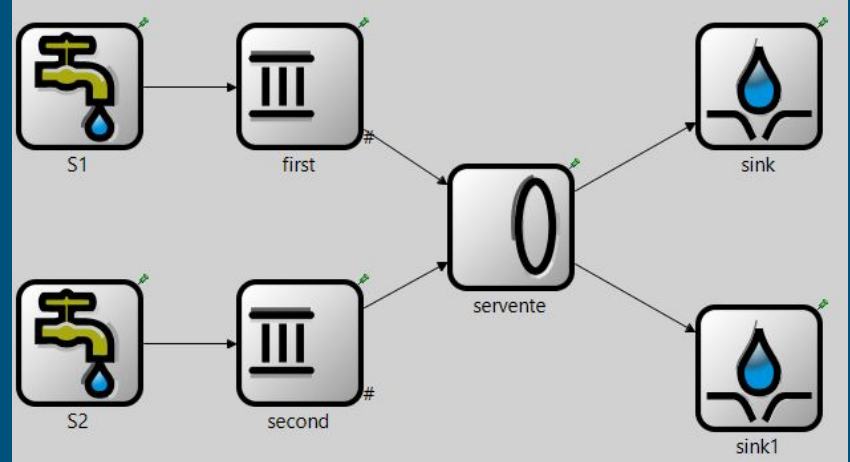
I tempi di servizio del servente in base alla coda di provenienza dei job sono distribuzioni **uniformi** di valori in due differenti intervalli.

Infine, i threshold delle due code sono definiti rispettivamente dai parametri **K ed N** e la durata di uno switch-over è determinata dal parametro  $\alpha$ .

# Rete realizzata

La rete realizzata per questo progetto consiste in due sorgenti ("S1" ed "S2") che inviano job rispettivamente a due code ("first" e "second").

È presente un servente che secondo la politica basata su threshold precedentemente descritta serve una delle due code, per poi mandare i job serviti in un diverso sink ("sink" e "sink1") a seconda della provenienza.



# Implementazione - 1

---

Dopo aver apportato le modifiche necessarie ai file `.ned` per aggiungere tutti i parametri necessari è iniziata la fase implementativa.

Per prima cosa è stata aggiunta alla classe `SelectionStrategy`, ovvero quella contenente le diverse strategie con cui il server può scegliere quale coda servire, la classe **`ThresholdSelectionStrategy`**.

L'implementazione è basata sulla verifica di tutti i possibili casi per decidere se continuare a servire una coda o avviare uno switch-over, in particolare:

1. Se entrambe le code sono vuote il server attende;
  - a. Se le code erano vuote in precedenza viene verificato se lo siano ancora, controllando per prima quella che il server stava servendo ed avviando eventualmente uno switch-over.
2. Se solo la coda che il server sta attualmente servendo è vuota, avviene uno switch-over;
3. Se la coda non attualmente servita supera il threshold e l'altra no, avviene uno switch-over;
4. Se entrambe le code superano la propria soglia, il server continua a servire la stessa coda.

Inoltre ogni prima di ogni switch-over vengono nuovamente verificate tutte le condizioni per cui potrebbe dover essere annullato, in particolare:

- Viene verificato che la coda di destinazione non sia vuota;
- Viene verificato che la coda di destinazione non abbia superato la propria soglia nello stesso momento di quella di partenza.

Se una di queste verifiche non va a buon fine, lo switch-over è **annullato**.

# Implementazione - 2

---

Un'altra modifica eseguita è stata quella alla funzione **Server::handleMessage**.

Porzioni di codice differente vengono eseguite in base al tipo di messaggio ricevuto dal server:

1. Se il messaggio è un **job**, viene impostato un tempo di servizio in base alla sua provenienza, viene allocato e viene programmato un `endServiceMsg` al termine del service time.
2. Se il messaggio è un **endServiceMsg**, viene selezionato un gate di uscita in base alla provenienza del job attualmente gestito che viene poi deallocato e inviato al sink corretto. In seguito viene chiamata la selection strategy per sapere da quale coda prelevare il prossimo job. Da questo punto sono possibili **3 alternative**:
  - a. Tutte le code sono **vuote**: il server **attende**;
  - b. La coda restituita dalla selezione è la **stessa** che stava venendo servita in precedenza: viene richiesto un nuovo job dalla stessa coda;
  - c. La coda restituita dalla selezione è **diversa** da quella che stava venendo servita: **switch-over**. In questo caso il server si invia un self-message chiamato `Begin switchMsg`.
3. Se il messaggio è un **Begin switchMsg**, lo stato del server viene impostato a occupato e viene programmato dopo `α` secondi un messaggio `End switchMsg`.
4. Se il messaggio è un **End switchMsg**, lo stato del server torna libero e viene richiamata la strategia di selezione in modo da confermare o meno lo switch-over.

# Simulazioni

---

Sono state eseguite due simulazioni con parametri differenti.  
In tutti i casi sono stati eseguiti **20** esperimenti per ogni configurazione.

Il **seed** del generatore di numeri casuali è stato lasciato impostato a  $\{\text{runnumber}\}$ , ovvero al numero della run corrente.

Ogni esperimento è stato impostato per terminare automaticamente dopo **5000** secondi di tempo simulato.

Per quanto riguarda gli scalari, è stato impostato un warmup-period di 1000s di tempo simulato per eliminare il transiente iniziale.

# Configurazioni

Parametro	Configurazione 1	Configurazione 2
$\lambda_1$	1.0, 2.0, 4.0, 10.0, 20.0	1.0, 2.0, 3.0, 3.5
$\lambda_2$	1.0, 2.0	1.5, 2.0
Service time 1	[0.11, 0.55]	[0.22, 0.44]
Service time 2	[0.1, 0.4]	[0.2, 0.3]
$\alpha$	[0.1, 0.3]	[0.1, 0.3]
K	10	10
Capacità coda 1	10	10
N	3	3
Capacità coda 2	infinita	infinita

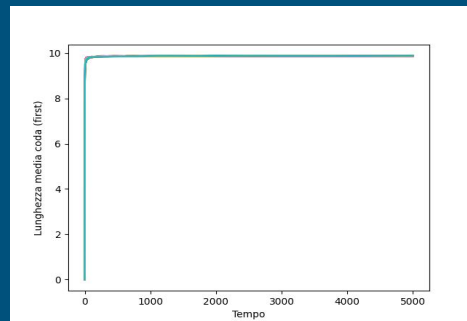
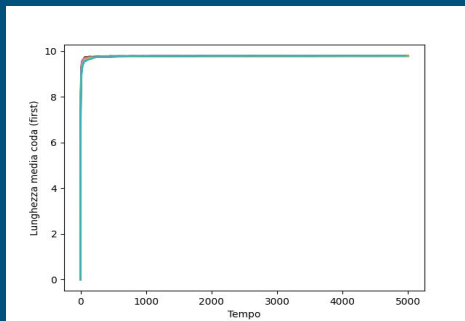
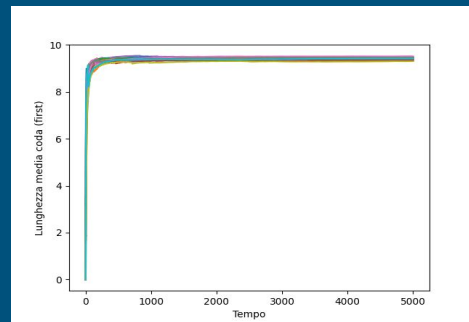
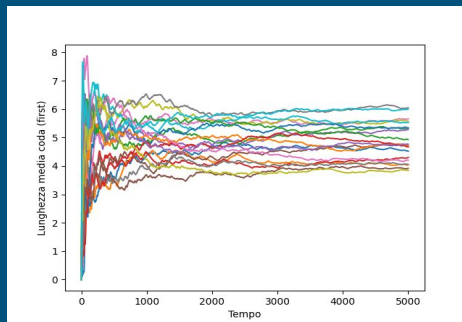
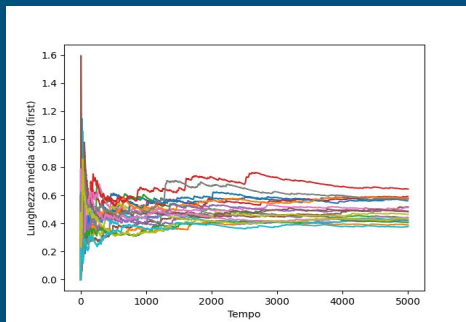




# Vettori - configurazione 1

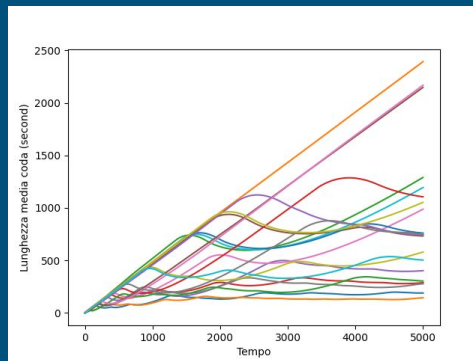
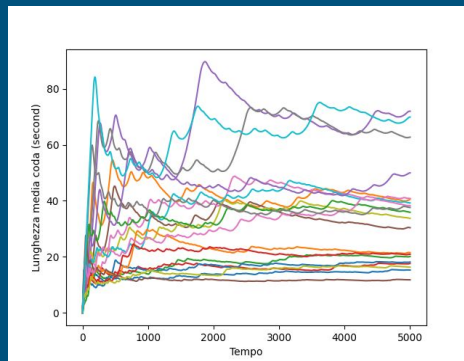
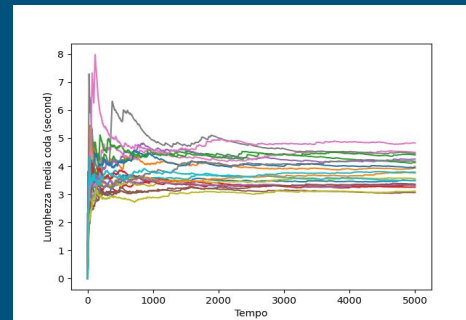
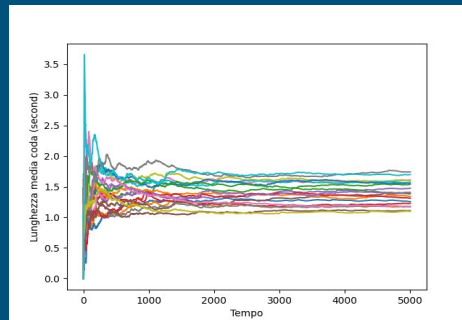
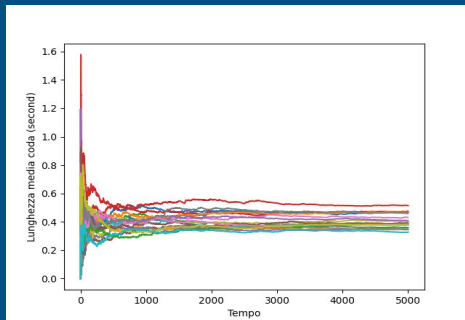
# Conf. 1 - Lunghezza della coda “first”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0, 4.0; 10.0, 20.0);  $\lambda_2 = 1.0$



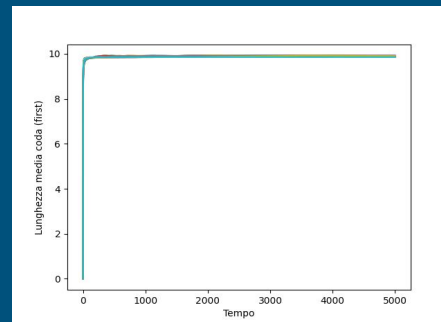
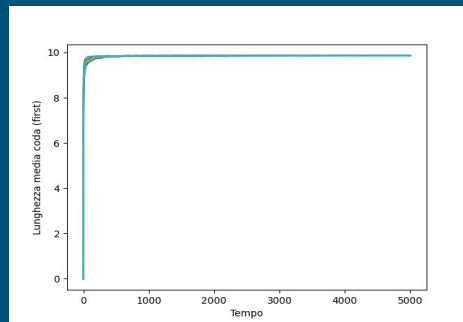
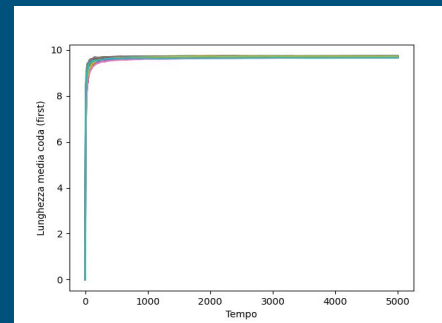
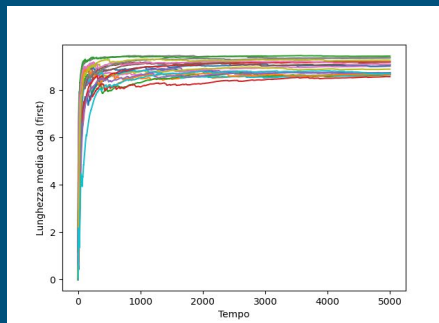
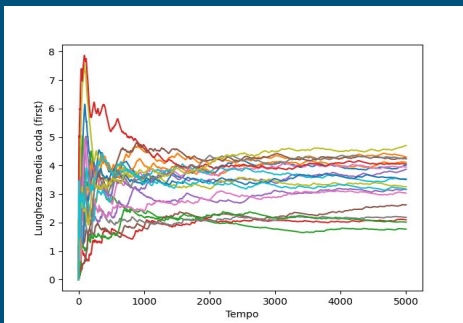
# Conf. 1 - Lunghezza della coda “second”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0, 4.0; 10.0, 20.0);  $\lambda_2 = 1.0$



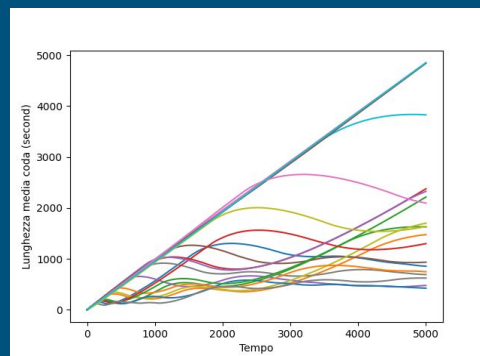
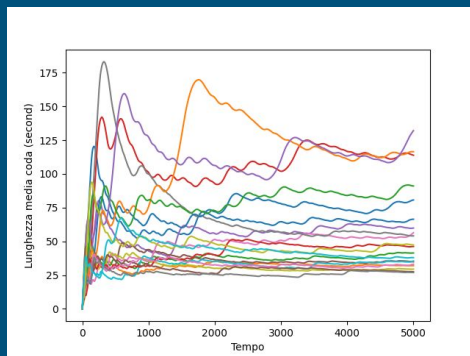
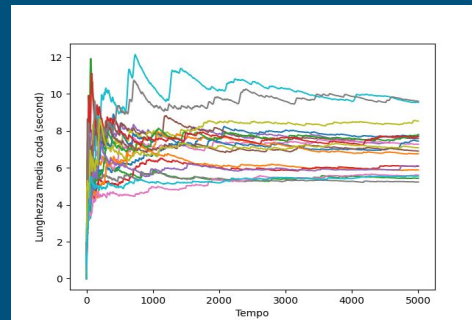
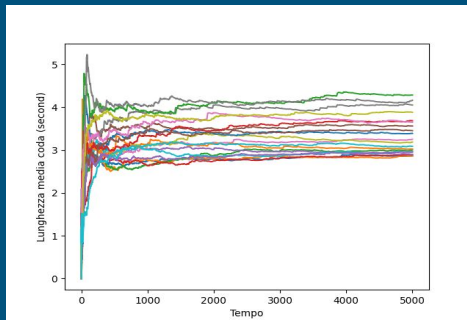
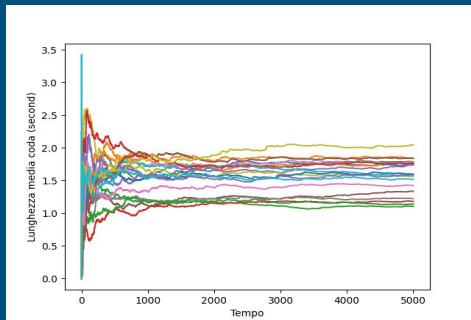
# Conf. 1 - Lunghezza della coda “first”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0, 4.0; 10.0, 20.0);  $\lambda_2 = 2.0$



# Conf. 1 - Lunghezza della coda “second”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0, 4.0; 10.0, 20.0);  $\lambda_2 = 2.0$

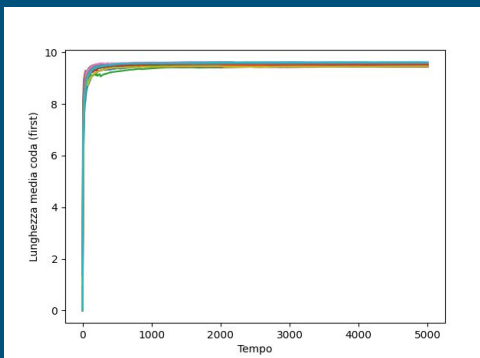
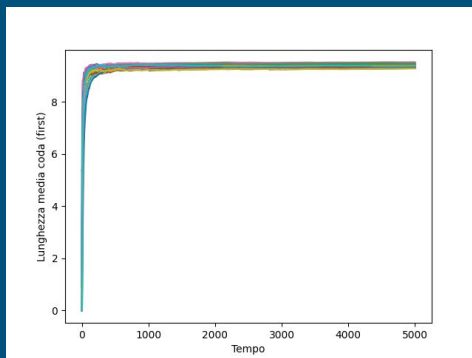
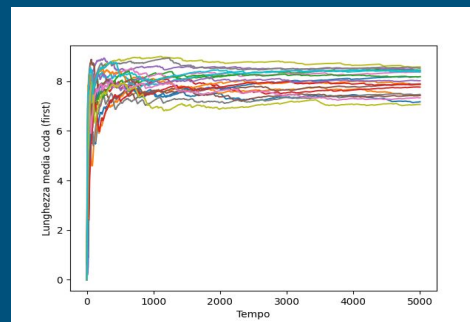
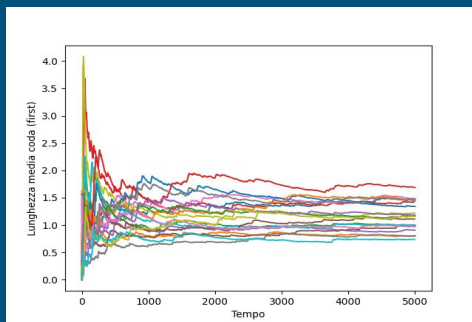




# Vettori - configurazione 2

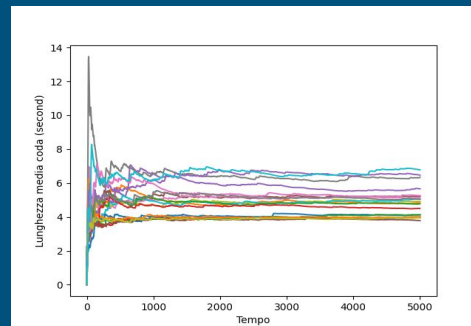
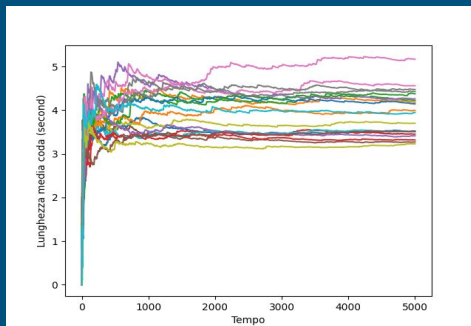
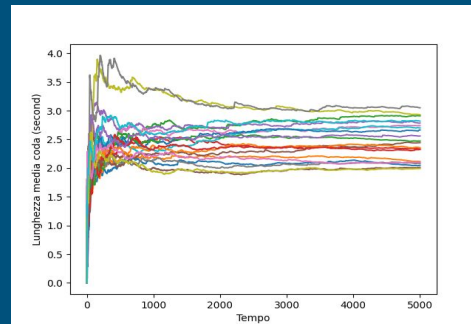
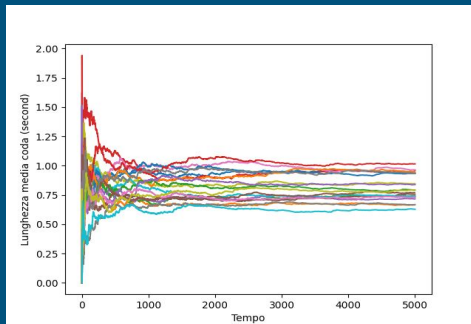
# Conf. 2 - Lunghezza della coda “first”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0; 3.0, 3.5);  $\lambda_2 = 1.5$



# Conf. 2 - Lunghezza della coda “second”

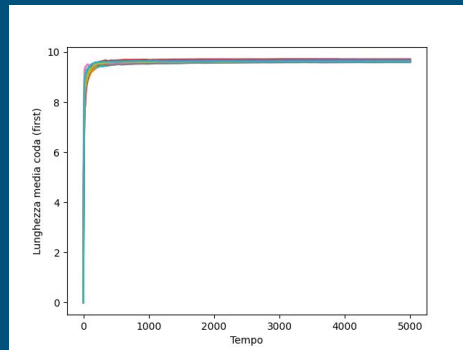
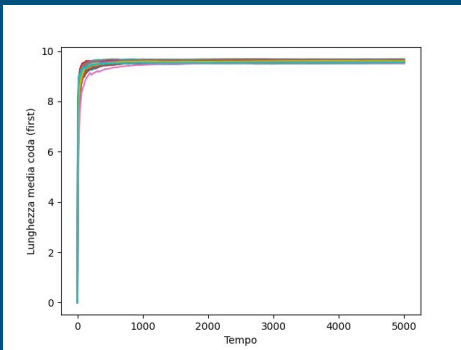
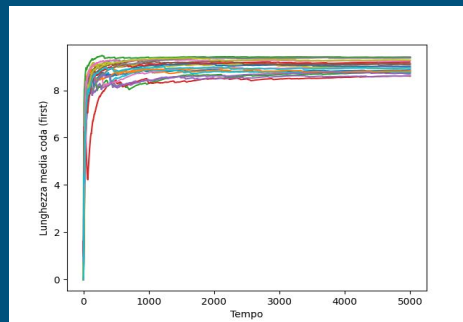
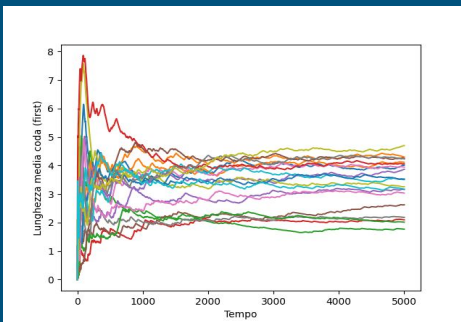
Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0, 3.0, 3.5);  $\lambda_2 = 1.5$





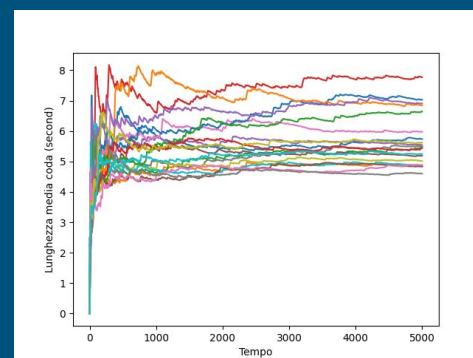
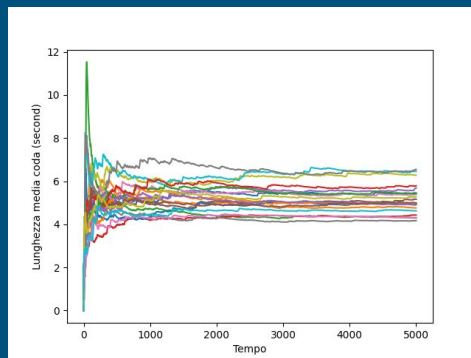
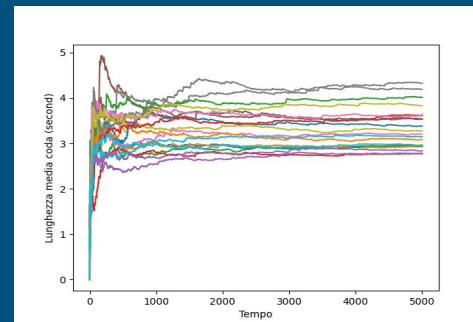
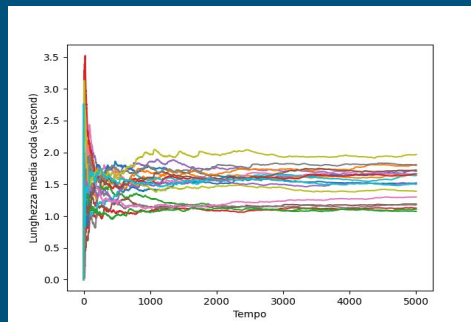
# Conf. 2 - Lunghezza della coda “first”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0; 3.0, 3.5);  $\lambda_2 = 2.0$



# Conf. 2 - Lunghezza della coda “second”

Da sinistra verso destra aumenta il valore di  $\lambda_1$  (1.0, 2.0; 3.0, 3.5);  $\lambda_2 = 2.0$

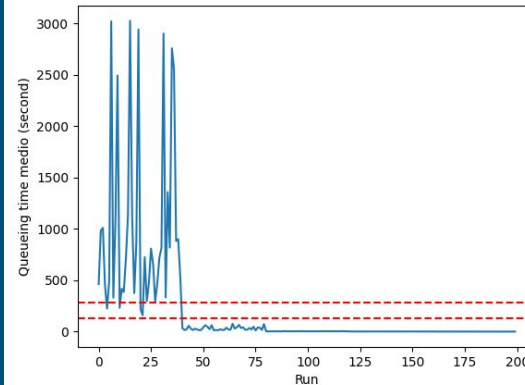
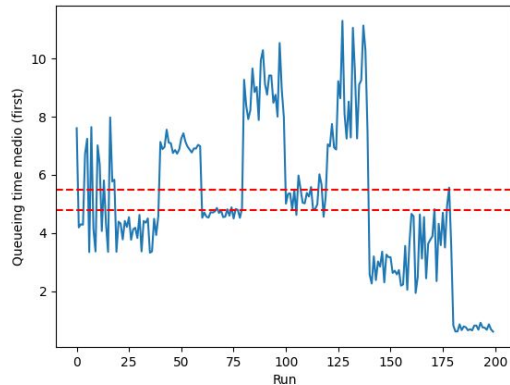




# Scalari - configurazione 1

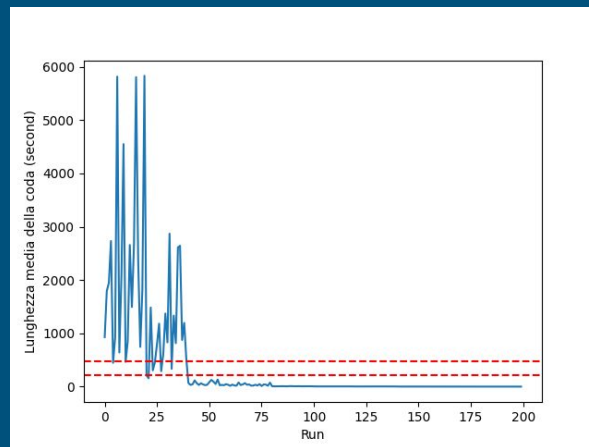
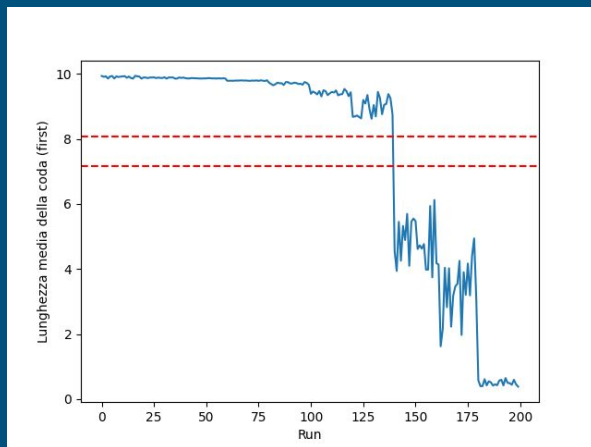
# Conf 1 - tempo medio di permanenza

Modulo	Media	Intervallo di confidenza
Network.first	5.12 s	(4.77, 5.47)
Network.second	209.77 s	(131.87, 287.66)
Entrambe le code	107.44 s	(67.23, 147.66)



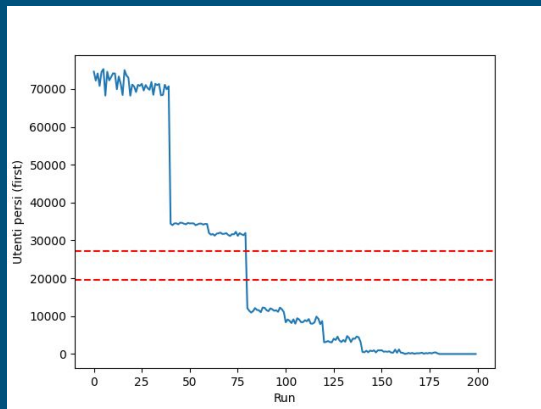
# Conf 1 - numero medio di utenti nelle code

Modulo	Media	Intervallo di confidenza
<b>Network.first</b>	7.62 (8)	(7.18, 8.08)
<b>Network.second</b>	348.47 (348)	(216.75, 480,19)
<b>Entrambe le code</b>	178.05 (178)	(110.10, 246.00)



# Conf 1 - numero medio di utenti persi

Modulo	Media	Intervallo di confidenza
Network.first	23397.16 (23397)	(19688.32, 27106.00)
Network.second	0	/
Entrambe le code	11698.5800 (11699)	(9518.40, 13878.76)

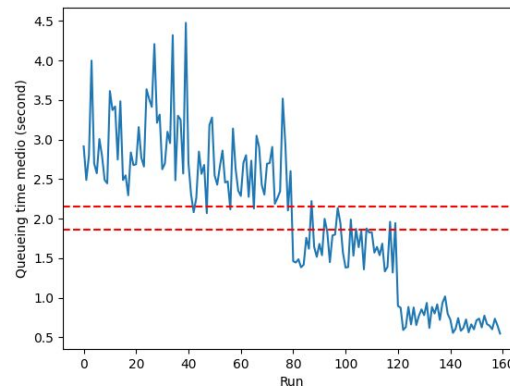
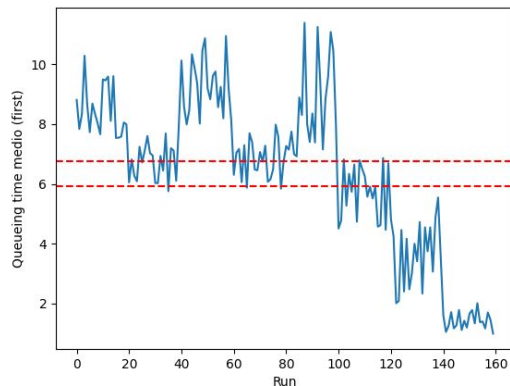




## Scalari - configurazione 2

# Conf 2 - tempo medio di permanenza

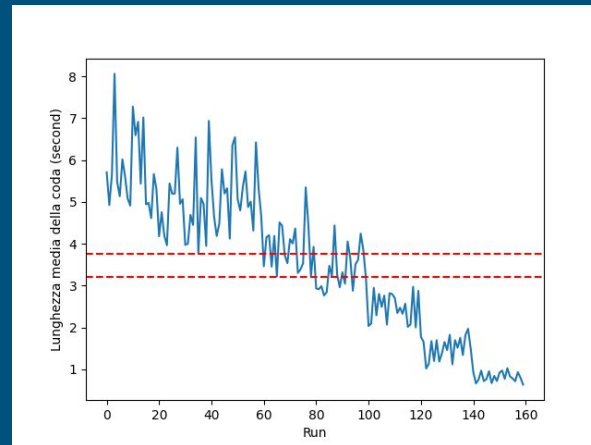
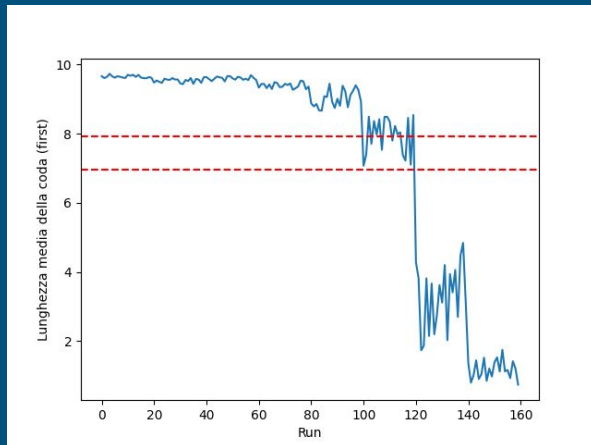
Modulo	Media	Intervallo di confidenza
<b>Network.first</b>	6.34 s	(5.93, 6.75)
<b>Network.second</b>	2.01 s	(1.86, 2.16)
<b>Entrambe le code</b>	4.17 s	(3.85, 4.50)





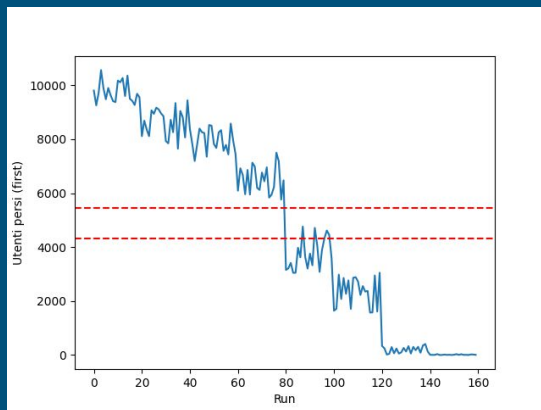
# Conf 2 - numero medio di utenti nelle code

Modulo	Media	Intervallo di confidenza
Network.first	7.45 (7)	(6.97, 7.93)
Network.second	3.49 (3)	(3.22, 3.77)
Entrambe le code	5.47 (5)	(5.12, 5.82)



# Conf 2 - numero medio di utenti persi

Modulo	Media	Intervallo di confidenza
Network.first	4890.83 (4891)	(4330.1817, 5451.4933)
Network.second	0	/
Entrambe le code	2445.42 (2445)	(2057.6406, 2833.1969)





Convalida del modello

# Processo di convalida

---

Per la convalida sono stati confrontati i risultati presenti nel capitolo 5 dell'articolo [1] (in particolare nelle tabelle 5.1 - 5.5) con quelli ottenuti nelle stesse condizioni dal modello realizzato.

I parametri analizzati sono stati  $E[L_i]$ , ovvero il numero medio di utenti nella coda  $i$  e  $E[W_i]$ , ovvero il tempo medio passato nella coda  $i$  dagli utenti.

Per ogni esperimento sono state effettuate 20 ripetizioni della durata di 5000 secondi di tempo simulato l'una.

# Risultati della convalida

---

La convalida ha dato esito positivo, mostrando solo poche differenze tra i risultati ottenuti in [1] e quelli del modello realizzato.

In particolare le differenze più significative sono legate al fatto che, quando i due  $\lambda$  sono molto diversi tra loro e uno è molto maggiore dell'altro, una delle due code si trova sempre più spesso ad essere satura, impedendo al server di effettuare lo switch over e accumulando di conseguenza utenti nell'altra coda.

---

Fine della presentazione,  
grazie per l'attenzione.

# Bibliografia

---

- [1] **Amit Jolles, Efrat Perel, and Uri Yechiali.** *Alternating server with non-zero switch-over times and opposite-queue threshold-based switching policy.* Performance Evaluation, 126:22–38, 2018.