



**Università di Bergamo**

*Dipartimento di Ingegneria dell'Informazione  
e Metodi Matematici*

## **Reti di Telecomunicazione**

---

### **Seminario sulla Simulazione dei sistemi di comunicazione**

**Fabio Martignon**

# Sommario

- **Cos'è la simulazione e a cosa serve**
- **Sistemi, modelli e variabili**
- **Simulazione ad eventi discreti**
- **Generazione di numeri pseudo-casuali e sintesi di variabili aleatorie**
- **Analisi statistica dei risultati**
- **Esempi di simulatori in C/C++**
- **Strumenti general purpose: OPNET, OMNET, NS, Glomosim ...**
- **Progetto facoltativo: simulazione di sistemi di telecomunicazione**

# Introduzione alla simulazione

- Perché dopo aver studiato tutta la teoria delle code adesso ci tocca anche vedere la simulazione?
- La teoria delle code non basta per determinare le prestazioni delle reti di telecomunicazione?
- NO:
  - La teoria delle code riesce a descrivere e a dare risultati per un piccolo insieme di sistemi e modelli molto semplificati
  - Come si possono studiare infatti:
    - Code con arrivi non Poisson: arrivi deterministici, arrivi a gruppi, ritorno di richieste rifiutate, ecc.
    - code con meccanismi di gestione delle code complessi (WRR, WFQ, RED, ecc.)
    - reti di code che non soddisfano le ipotesi di Jackson
    - comportamenti in transitorio dei sistemi a coda

# Introduzione alla simulazione

- **Inoltre esistono sistemi di comunicazione o loro parti che non possono essere facilmente descritti con modelli di sistemi a coda:**
  - interfaccia d'accesso di sistemi wireless (GSM, WLAN, ecc.) con errori dovuti alle caratteristiche del canale e all'interferenza
  - meccanismi di routing dinamico in reti IP
  - meccanismi di controllo di congestione (es. TCP)
  - meccanismi di controllo d'ammissione
  - protocolli di ritrasmissione complessi quali, ad esempio, protocolli con piggybacking, selective reject, ecc.
- **Quando si parte dai sistemi reali è abbastanza difficile riuscire a trovare un modello risolvibile solo con la teoria delle code**

# Introduzione alla simulazione

- **Cos'è la SIMULAZIONE:**
  - *La simulazione cerca di costruire un dispositivo sperimentale che si comporti come il sistema reale sotto analisi per alcuni importanti aspetti*
  - **Esempi:**
    - modellini in scala della superficie esterna di aerei, automobili, treni utilizzati nelle gallerie del vento
    - SimCity, Railroad Tycoon, e altri videogame basati sulla riproduzione del funzionamento di un sistema
    - simulatori di volo per l'addestramento di piloti

# Introduzione alla simulazione

- **Altri:**
  - **predizione dello sviluppo di ecosistemi dopo un'alterazione artificiale**
  - **verifica di tattiche di investimenti in borsa**
  - **previsioni del tempo**
  - **verifica di tattiche di guerra (almeno sono solo simulate!)**
  - **ecc.**

# Introduzione alla simulazione

- **Cosa fornisce la simulazione:**
  - la simulazione è “descriptive” e non “prescriptive”
  - la simulazione fornisce informazioni sul comportamento del sistema dati i parametri
  - la simulazione **NON** dice come settare i parametri per ottenere il miglior comportamento del sistema, o per verificare i limiti del sistema
  - **Esempio: M/M/1**
    - vedo subito il limite di capacità
    - se simulo il sistema devo fare tante simulazioni aumentando il carico fino a che non scopro il limite

$$D = \frac{1}{\mu - \lambda}$$

# Introduzione alla simulazione

- **Classificazioni:**
- **Esistono molti modi per classificare le simulazioni, tutti mediamente poco utili**
- **Vedremo le differenze con degli esempi in seguito, ma qui iniziamo con qualcosa di base:**
  - **simulazioni deterministiche / casuali:**
    - **le simulazioni deterministiche sono completamente definite dal modello e la loro evoluzione è legata deterministicamente ai parametri d'ingresso;**
    - **le simulazioni casuali sono basati su modelli che includono variabili o processi casuali e necessitano della generazione di variabili casuali; l'evoluzione del modello dipende dai parametri d'ingresso e dalla generazione delle variabili casuali**

# Introduzione alla simulazione

- **Classificazioni:**
- **Esempi**
  - **simulazione deterministica:**
    - si adotta un complesso modello per la descrizione del moto delle bocce sul tavolo di biliardo; note posizione delle bocce, punto-velocità-direzione di impatto con la stecca, si vuol sapere l'esito di un colpo senza risolvere in modo esplicito il modello in modo analitico
  - **simulazione casuale:**
    - si consideri una cella GSM con  $N$  canali alla quale arrivano delle richieste di connessione secondo un processo di Poisson di tasso  $\lambda$ . Si vuol determinare la probabilità di rifiuto sapendo che con probabilità  $p$  le chiamate rifiutate ritentano l'accesso esattamente dopo un tempo pari a  $T$ .

# Introduzione alla simulazione

- **Classificazioni:**
- **Tra le simulazioni casuali possiamo distinguere quelle statiche e quelle dinamiche**
- **simulazioni statiche**
  - **dette anche simulazioni Monte-Carlo**
  - **la variabile tempo NON gioca alcun ruolo**
  - **lo scopo fondamentale è determinare alcune caratteristiche statistiche di una o più variabili casuali**
  - **di fatto le simulazioni Monte-Carlo implementano misurazioni statistiche su esperimenti ripetuti in modo indipendente;**

# Introduzione alla simulazione

- **simulazioni dinamiche**
  - dette anche temporali
  - il tempo diventa la variabile principale da legare all'evoluzione del modello
  - lo scopo è la raccolta di dati statistici su processi casuali osservati al variare del tempo
  - le osservazioni sono critiche perché:
    - al contrario delle prove ripetute, non si ha il vantaggio della indipendenza statistica ma occorre tener conto della correlazione delle osservazioni
    - non si può sapere a priori se il processo osservato è ergodico (il sistema è stabile o lo si sta osservando in transitorio)

## Introduzione alla simulazione

- **Esempio di simulazione Monte-Carlo**
- **Esempio semplice (si risolve anche analiticamente):**
  - **Si consideri un sistema d'accesso multiplo casuale slottizzato con 10 utenti di tipo A, 10 utenti di tipo B e 13 utenti di tipo C. Tutti gli utenti hanno sempre un pacchetto pronto per la trasmissione e gli utenti A, B e C trasmettono in ogni slot con probabilità  $3p$ ,  $2p$  e  $p$  rispettivamente. Si trovi il throughput del sistema dato  $p$ . Si determini il valore di  $p$  che massimizza il throughput.**

# Introduzione alla simulazione

- **Esempio di simulazione Monte-Carlo**
- **Esempio più complesso:**
  - **Si consideri un sistema cellulare a pacchetto nel quale ad ogni intervallo temporale viene trasmesso in ogni cella un pacchetto con probabilità  $G$  da una stazione mobile posta in posizione casuale. L'attenuazione del canale sia funzione della distanza e di un fattore casuale (fading) e la potenza trasmessa sia fissa. Il pacchetto viene ricevuto correttamente solo se il rapporto segnale/interferenza è maggiore di 6 dB. Determinare la probabilità di successo di una trasmissione. Si determini il valore di  $G$  che massimizza il throughput.**

# Introduzione alla simulazione

- **Esempio di simulazione Temporale**
- **Esempio 1:**
  - **Si consideri un sistema a coda con un servente e  $K$  posti in coda. I tempi di interarrivo siano una variabile casuale uniforme tra  $a$  e  $b$  e ogni arrivo sia composto da un numero  $x$  di utenti, dove  $x$  è una v.c. Binomiale di ragione  $p$ . Si determini la probabilità di rifiuto e il ritardo medio di attraversamento.**

# Introduzione alla simulazione

- **Esempio di simulazione Temporale**
- **Esempio 2:**
  - **Si consideri un sistema di polling slottizzato con  $N$  code. Ad ogni coda arrivino pacchetti di lunghezza  $x$ , v.c. con pdf nota, secondo un processo di Poisson con tasso  $\lambda$ . Nell'ipotesi che:**
    - **il servente adotti una politica di polling esaustiva (continua a servire una coda fino a che è vuota)**
    - **scelga la coda successiva secondo il criterio della coda più lunga**
  - **si determini il tempo medio di attraversamento del sistema**

# Introduzione alla simulazione

- **La simulazione unita ai linguaggi di programmazione e alla velocità dei moderni elaboratori costituisce uno strumento potente di analisi in grado di risolvere anche problemi complessi**
- **Ma la simulazione è anche uno strumento che deve essere usato con cura per le seguenti ragioni:**
  - non è facile validare i risultati ottenuti
  - la natura statistica dei risultati e la scarsa conoscenza del sistema rende difficile l'analisi dell'output
  - il tempo computazionale può facilmente essere molto elevato
  - non è facile capire come i diversi parametri influenzano il risultato

# Modelli e sistemi

## ■ Sistema:

- è un concetto molto generale che possiamo definire in modo informale come collezione di parti dette componenti che interagiscono tra loro in modo tale che il funzionamento dell'insieme soddisfi certe specifiche

## ■ Modello:

- il modello è una rappresentazione del sistema. Tale rappresentazione può assumere varie forme (ad es. quello della replica fisica), ma qui ci si focalizzerà sulla rappresentazione mediante metodi matematici (modello matematico).

# Modelli e sistemi

## ■ Stato:

- lo stato del sistema descrive la condizione istantanea di tutti i suoi componenti
- allo stato del sistema corrisponde uno stato del modello del sistema, e il modello rappresenta l'evoluzione del sistema mediante la storia dei passaggi di stato
- lo stato del modello risulta semplificato rispetto allo stato del sistema
- si parla di *livello di astrazione* del modello ad indicare che alcune caratteristiche dello stato del sistema sono omesse
- il livello di astrazione è strettamente funzionale alle misure che si vogliono effettuare sul modello
- il miglior modello è il più semplice che consente di ottenere le misure (prestazionali) desiderate

# Modelli e sistemi

## ■ Variabili

- un modello matematico è descritto utilizzando variabili
- le attività del modello sono descritte come relazioni o funzioni tra variabili
- variabili di stato:
  - le variabili di stato definiscono in modo completo lo stato del modello e la loro evoluzione definisce l'evoluzione del sistema
- variabili d'ingresso:
  - le variabili d'ingresso sono parametri da cui dipende il modello e che descrivono sollecitazioni esterne al sistema in esame

# Modelli e sistemi

- **variabili d'uscita:**
  - sono funzione delle variabili di stato e di quello di ingresso e rappresentano le grandezze del modello che si intende misurare
  - rappresentano dunque le *sonde* inserite nel modello per la misura
  - la soluzione del modello consiste nell'ottenere i valori delle variabili d'uscita
  - la soluzione analitica di un modello coinvolge ad esempio metodi matematici di risoluzione di equazioni che descrivono le relazioni tra le variabili
  - la soluzione simulata di un modello consiste invece nel riprodurre l'evoluzione del sistema mediante l'evoluzione delle variabili di stato e nella misurazione diretta delle variabili d'uscita

## **Simulazione ad eventi discreti**

- **Alcuni modelli sono caratterizzati dalla proprietà che le variabili di stato cambiano valore solo ad istanti discreti di tempo**
- **il cambiamento di stato del sistema prende il nome di evento ed è caratterizzato da un istante di occorrenza (un evento non ha durata);**
- **al contrario l'attività rappresenta una condizione del sistema che perdura per un certo tempo ed è solitamente caratterizzata da un evento di inizio ed un evento di fine**
- **ad esempio l'inizio e la fine della trasmissione di un pacchetto sono eventi, mentre la trasmissione stessa è un'attività**
- **la simulazione ad eventi discreti è di fondamentale importanza per le reti di telecomunicazione**

## Simulazione ad eventi discreti

- Nella simulazione ad eventi discreti effettuata al calcolatore occorre:
  - definire i tipi di eventi che possono verificarsi
  - definire per ogni evento le modifiche da apportare allo stato del sistema
  - definire una variabile temporale ed ordinare gli eventi in un *calendario* sulla base dell'istante di occorrenza
  - definire uno stato iniziale
  - scorrere il calendario ed ogni volta che si incontra un evento eseguire le modifiche alle variabili di stato corrispondenti a quell'evento
  - effettuare misure sulle variabili d'uscita

## Simulazione ad eventi discreti

- La simulazione di un modello stocastico coinvolge delle variabili d'ingresso di tipo casuale
- il modello di simulazione coinvolge di solito la descrizione delle caratteristiche statistiche delle variabili d'ingresso
- per la simulazione al calcolatore occorre far uso della generazione di numeri pseudo-casuali e della sintesi di variabili aventi le caratteristiche descritte dal modello (prossimo argomento ...)
- esempio: traffico in ingresso di un sistema a coda descritto mediante il processo degli arrivi e il processo dei tempi di servizio

# Simulazione ad eventi discreti

## ■ Esempio: Simulazione di un sistema a coda

### – Modello:

- sistema a coda con un servente e infiniti posti in coda
- variabili di ingresso:
  - » tempi di interarrivo delle richieste
  - » tempi di servizio delle richieste
- variabile di stato:
  - » numero di richieste nel sistema
  - » stato iniziale: nessun utente nel sistema
- variabile d'uscita:
  - » tempo medio nel sistema

# Simulazione ad eventi discreti

## ■ Esempio: Simulazione di un sistema a coda

### – Definizione degli eventi: primo tentativo

- arrivo utente
- inizio servizio
- fine servizio



### Problemi:

- non si può schedare l'inizio
- inizio e fine possono essere contemporanei

### – Definizione degli eventi: secondo tentativo

- arrivo utente
- fine servizio

In questo caso occorre distinguere sulla base dello stato:

- arrivo utente in sistema vuoto (inizio immediato servizio)
- arrivo utente con sistema non vuoto
- fine servizio con coda vuota
- fine servizio con coda non vuota (inizio immediato servizio)

## Simulazione ad eventi discreti

- **Esempio: Simulazione di un sistema a coda**
  - **Riempimento del calendario degli eventi**
    - estrazione dei tempi di arrivo e inserimento nel calendario degli eventi arrivo corrispondenti
    - estrazione dei tempo di servizio.
    - **PROBLEMA:** non è possibile inserire gli eventi fine servizio di ciascuna richiesta senza sapere lo stato del sistema
    - **SOLUZIONE:** il calendario può essere popolato di altri eventi durante la sua scansione temporale

# Simulazione ad eventi discreti

- **Esempio: Simulazione di un sistema a coda**
  - **Riempimento del calendario degli eventi**
    - quando viene scandito un evento arrivo e il sistema è vuoto viene inserito un nuovo evento fine nel calendario ad un tempo pari a **CLOCK** più il valore del tempo di servizio
    - quando viene scandito un evento fine servizio con coda non vuota viene inserito un nuovo evento fine nel calendario ad un tempo pari a **CLOCK** più il valore del tempo di servizio
  - **Modifica dello stato:**
    - **arrivo utente: incremento del numero di richieste**
    - **fine servizio: decremento del numero di richieste**

# Simulazione ad eventi discreti

- **Esempio: Simulazione di un sistema a coda**
  - **Misura variabile uscita:**
    - **arrivo utente: memorizzazione tempo d'arrivo**
    - **fine servizio: calcolo del tempo di attraversamento (CLOCK - t\_arrivo)**
  
  - **Perché popolare il calendario tutto all'inizio?**
    - **È possibile generare il primo evento di arrivo all'inizio della simulazione**
    - **poi basta far generare all'interno della scansione dell'evento arrivo l'evento relativo al prossimo arrivo mediante la generazione della variabile pseudo-casuale del tempo di inter-arrivo**

# Simulazione ad eventi discreti

- **Gestione degli eventi:**

**l'esecuzione della scansione di un evento (in gergo: *corpo dell'evento*) provoca**

- **modifica dello stato del modello sulla base del:**
  - » **tipo di evento**
  - » **stato del modello all'istante di occorrenza**
- **generazione di nuovi eventi e inserimento di questi nel calendario**

- **L'inserimento ordinato di un nuovo evento nel calendario è una operazione critica se il calendario contiene molti eventi**
  - **occorre utilizzare tecniche di inserimento in liste ordinate di tipo efficiente**

# Simulazione ad eventi discreti

- **Modalità di scorrimento della variabile CLOCK**
  - quando la variabile CLOCK viene fatta avanzare a step fissi si parla di simulazioni “clock driven”
  - quando la variabile CLOCK viene fatta avanzare a salti dal tempo di occorrenza di un evento a quello di occorrenza dell’evento immediatamente successivo si parla di simulazioni “event driven”
  - la distinzione tra i due tipo di simulazioni è molto comune ma legata solo alla modalità di implementazione del software e non alle caratteristiche del modello
  - dal punto di vista computazionale può essere conveniente adottare un metodo piuttosto che un altro in base al modello

# Il ruolo dei numeri casuali

- **Quando il modello coinvolto nella simulazione è stocastico, nascono due problemi importanti di cui tenere conto:**
  - **la generazione di numeri pseudo-casuali da usare per le variabili d'ingresso del modello**
  - **la valutazione statistica dei risultati ottenuti dalle variabili d'uscita**

## Generazione di numeri pseudo casuali

- I numeri generati da un computer non possono essere casuali in senso stretto a causa del comportamento strettamente deterministico del computer
- Si possono però generare delle sequenze *pseudo casuali* che soddisfano ad una serie di test statistici di casualità

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **La problematica della generazione di numeri pseudo-casuali mediante un elaboratore elettronico può essere logicamente divisa in due parti:**
  - **generazione di sequenze casuali di numeri uniformemente distribuiti tra 0 ed 1**
  - **generazione di sequenze casuali di numeri distribuiti in modo arbitrario**

## Generazione di numeri pseudo casuali

- Le sequenze pseudo-casuali si ottengono mediante l'implementazione di formule ricorsive
- Il primo metodo usato per la generazione di sequenze è stato quello di Von Neumann del “centro del quadrato”
- il numero successivo era ottenuto elevando al quadrato il precedente e prendendo la cifra centrale
- tale metodo è stato abbandonato
- i metodi attualmente usati sono tutte varianti del metodo della “congruenza lineare”

# Generazione di numeri pseudo casuali

## ■ Modulo:

$$x \bmod y = x - y \lfloor x / y \rfloor$$

– proprietà:

$$0 \leq \frac{x \bmod y}{y} < 1$$

## ■ Congruenza:

$$x \equiv y \pmod{z}$$

$$x \bmod z = y \bmod z$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Metodo della Congruenza lineare (Lehmer 1948)**

$$\{X_n\}_{n \in N} = X_0, X_1, X_2, \dots, X_i, \dots$$

- **Tale che:**

$$X_{n+1} \equiv aX_n + c \pmod{m}$$

$X_0$  valore iniziale o SEME

$a$  moltiplicatore

$c$  incremento

$m$  modulo

# Generazione di numeri pseudo casuali

- Il metodo è detto:
  - moltiplicativo se  $c = 0$
  - misto se  $c \neq 0$
- se il seme  $X_0$ ,  $a$ ,  $c$  ed  $m$  sono interi, la sequenza è una sequenza di interi compresi tra  $0$  ed  $m-1$
- esempio:
  - $X_0 = a = c = 7$
  - $m = 10$
  - $\{X_n\}_{n \in \mathbb{N}} = 7, 6, 9, 0, 7, 6, 9, \dots$

## Generazione di numeri pseudo casuali

- Non appena  $X_p = X_0$ , la sequenza si ripete in modo periodico;  $p$  è il periodo della sequenza
- essendo  $X_n < m$ , il periodo non può che essere minore o uguale a  $m$
- se  $p = m$  allora tutti i numeri tra 0 ed  $m-1$  si ripetono una ed una sola volta nella sequenza
- per avere una sequenza in  $[0,1)$ :

$$\{R_n\}_{n \in N} = \frac{X_0}{m}, \frac{X_1}{m}, \frac{X_2}{m}, \dots, \frac{X_i}{m}, \dots$$

## Generazione di numeri pseudo casuali

- E' possibile legare direttamente  $X_n$  a  $X_0$ , e ciò mette ancora di più in luce la natura deterministica della sequenza:

$$X_1 = (aX_0 + c) \bmod m$$

$$X_2 = (aX_1 + c) \bmod m = (a^2 X_0 + (1 + a)c) \bmod m$$

$$X_3 = (a^3 X_0 + \frac{a^3 - 1}{a - 1} c) \bmod m$$

...

$$X_n = (a^n X_0 + \frac{a^n - 1}{a - 1} c) \bmod m$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Scelta del modulo:**
  - **m influenza il periodo in quanto  $p \leq m$**
  - **m influenza anche la velocità computazionale:**
    - per calcolare un modulo occorre in generale fare una moltiplicazione, una somma e una divisione
    - è possibile fare tutto insieme se si sceglie come modulo il massimo numero intero rappresentabile dal calcolatore più uno
    - in questo modulo l'operazione di modulo equivale ad un troncamento
    - se  $b$  è il numero di bit usati dall'elaboratore si sceglierà  $m=2^b$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Scelta del moltiplicatore e dell'incremento:**
  - moltiplicatore ed incremento influenzano il periodo  $p$  e le proprietà statistiche della sequenza
  - esistono delle regole per la scelta di  $a$  e  $c$  che consentono di ottenere periodi  $p=m$
  - se il metodo è moltiplicativo ( $c=0$ ) si può mostrare che se  $m=2^b$  allora il massimo periodo vale  $p=2^{b-2}$  se  $b \geq 4$
  - in passato i metodi moltiplicativi erano considerati migliori; adesso è provata l'equivalenza degli approcci moltiplicativo e misto

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Altri metodi:**

- **metodo quadratico congruente:**

- si basa sulla generazione di numeri congruenti modulo  $m$  secondo la relazione:

$$X_{n+1} = (dX_n^2 + aX_n + c) \bmod m$$

- **metodo di Fibonacci o additivo:**

$$X_{n+1} = (X_n + X_{n-k}) \bmod m$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

## Cenni sui Test per i generatori:

- I test sui generatori di numeri pseudo-casuali tendono a verificare che:
  - i numeri generati siano distribuiti uniformemente
  - le generazioni risultino indipendenti
- questi concetti hanno però un valore solo per variabili aleatorie e devono trovare una loro implementazione in un test eseguito su un insieme finito di campioni
- in generale si assume verificata un'ipotesi se l'insieme di campioni supera un certo numero di test

# Generazione di numeri pseudo casuali

## Cenni sui Test per i generatori:

- un tipico test per la verifica della distribuzione è il test del  $\chi^2$
- si divida l'insieme dei valori possibili in  $k$  categorie
- siano  $\hat{Y}_i$  l'insieme di valori del campione che cadono nella categoria e sia invece  $Y_i = np_i$  il valore atteso, dove  $n$  è il numero di campioni e  $p_i$  la probabilità relativa alla categoria  $i$  ( $p_i = 1/k$  nel caso uniforme)
- un indice di qualità può essere

$$V = \frac{(Y_1 - \hat{Y}_1)^2}{Y_1} + \frac{(Y_2 - \hat{Y}_2)^2}{Y_2} + \dots + \frac{(Y_k - \hat{Y}_k)^2}{Y_k}$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

## Cenni sui Test per i generatori: test del $\chi^2$

- il problema è che il valore di  $V$  è essa stessa una variabile casuale che, inoltre, dipende dai valori assoluti
- occorre dunque ripetere il test più volte su campioni differenti e valutare la probabilità che  $V$  assuma valori elevati
- si dimostra che  $V$  ha una distribuzione  $\chi^2$  con  $n=k-1$  gradi di libertà:

$$f(x) = \frac{1}{2^{n/2} \cdot \Gamma\left(\frac{n}{2}\right)} x^{\frac{n}{2}-1} e^{-\frac{x}{2}}; \quad x \geq 0$$

$$\frac{n}{2} \text{ intero} : \Gamma\left(\frac{n}{2}\right) = \left(\frac{n}{2} - 1\right)!$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

Cenni sui Test per i generatori: test del  $\chi^2$

- indicando con  $P_x$  il percentile  $x\%$  della distribuzione  $\chi^2$  si classificano le osservazioni di  $V$  secondo la tabella:

{	$P_0-P_1, P_{99}-P_{100}$	rigetto	●
	$P_1-P_5, P_{95}-P_{99}$	sospetto	⊗
	$P_5-P_{10}, P_{90}-P_{95}$	quasi-sospetto	○

# Generazione di numeri pseudo casuali

## Cenni sui Test per i generatori: test del gap

- Per verificare l'indipendenza dei campioni esistono numerosi test
- un test spesso usato è il test del gap
- si definisce un evento sulla distribuzione osservata come ad esempio il superamento di una soglia
- si valuta la probabilità  $p$  associata all'evento
- dalla sequenza di campioni si deriva la sequenza di variabili (0,1) che definisce se l'evento è verificato o meno

# Generazione di numeri pseudo casuali

## Cenni sui Test per i generatori: test del gap

- si considera la lunghezza prima delle sequenze di 0 e poi delle sequenze di 1
- essendo la distribuzione di queste lunghezze di tipo geometrico si verifica la congruenza con la distribuzione usando un test come ad esempio quello del  $\chi^2$
- oppure molto più semplicemente si valuta il valor medio e lo si confronta con  $1-p$  e  $p$  rispettivamente

000111110010010010010011100001001

↔            ⇔   ⇔   ⇔   ⇔   ⇔            ↔   ⇔

# Generazione di numeri pseudo casuali

- Generazione di una distribuzione arbitraria:
  - Richiami di probabilità:

## Teorema fondamentale delle funzioni di v.a.:

La p.d.f.  $f_Y(y)$  della v.a.  $Y = g(X)$  è data da :

$$f_Y(y) = \sum_i \frac{f_X(x_i)}{|g'(x_i)|}$$

dove le  $x_i$  sono le soluzioni dell'equazione :

$$y = g(x)$$

che sono dunque funzioni di  $y$ ,  $x_i = x_i(y)$

# Generazione di numeri pseudo casuali

## ■ Esempio:

Sia  $X$  una v.a. con C.D.F pari a  $F_X(x)$ .

Si consideri  $Y = F_X(X)$

Il teorema fondamentale consente di scrivere :

$$f_Y(y) = \frac{F'_X(x_1)}{F'_X(x_1)} = 1 \quad 0 \leq y \leq 1$$

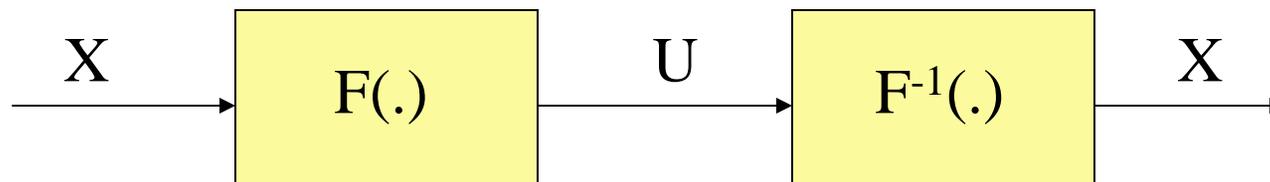
dove le  $x_1$  è l'unica soluzione dell'equazione

$y = F_X(x)$  che esiste se e solo se  $0 \leq y \leq 1$ .

Quindi  $x$  è uniforme in  $(0,1)$ !

# Generazione di numeri pseudo casuali

- Sintesi di una v.a. mediante il metodo del percentile:
  - a questo punto è facile verificare che se si ha:
    - U v.a. uniforme in (0,1)
    - per ottenere una v.a. X con CDF pari a F(.) basta porre :  $X = F^{-1}(U)$



# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Dimostrato in altro modo:**

- **Sia  $U$  v.a. uniforme in  $(0,1)$**

$$f_U(x) = \begin{cases} 1 & \text{per } 0 \leq x \leq 1 \\ 0 & \text{altrove} \end{cases} \quad F_U(x) = \begin{cases} 0 & x < 0 \\ x & 0 \leq x \leq 1 \\ 1 & x > 1 \end{cases}$$

- **Pongo:**

$$X = F^{-1}(U)$$

- **Risulta:**

$$F_X(t) = P\{X \leq t\} = P\{F^{-1}(U) \leq t\} = P\{U \leq F(t)\} = F(t)$$

## Generazione di numeri pseudo casuali

- La variabile  $U$  si ottiene dai generatori di numeri pseudo casuali
- rimane il problema di trovare  $F_r^{-1}(\cdot)$  per la variabile che si vuole sintetizzare
- per alcuni processi la  $F_r^{-1}(\cdot)$  non è ottenibile in forma analitica e quindi occorre ricorrere ad altri metodi
- per le v.a. discrete occorre modificare leggermente l'approccio

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Esponenziale**
  - si voglia generare una variabile aleatoria esponenziale negativa  $x$  con media  $\lambda > 0$

la pdf è :

$$f_X(x) = \frac{1}{\lambda} e^{-x/\lambda} \quad x \geq 0$$

si ha :

$$F_X(x) = 1 - e^{-x/\lambda} \quad x \geq 0$$

e quindi

$$X = -\lambda \ln(1-U) \quad \text{oppure} \quad X = -\lambda \ln U$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Rayleigh**

- si voglia generare una variabile aleatoria con pdf di Rayleigh

la pdf è :

$$f_X(x) = xe^{-x^2/2} \quad x \geq 0$$

si ha :

$$F_X(x) = 1 - e^{-x^2/2} \quad x \geq 0$$

e quindi

$$X = \sqrt{-2\ln(1-U)} \quad \text{oppure} \quad \sqrt{-2\ln U}$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

## ■ Esempio: Gaussiana

- si voglia generare una variabile aleatoria  $x$  gaussiana con  $\mu=0$  e  $\sigma=1$
- per avere una variabile con media  $\mu$  e varianza  $\sigma^2$  basta poi usare la trasformazione  $z=\sigma x+\mu$
- la pdf è

$$f_X(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2}$$

- mentre la CDF, come noto, non è esprimibile direttamente e, quindi, non può essere invertita in modo esplicito

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Gaussiana**
  - un primo approccio è quello di ricorrere ad una approssimazione
  - il teorema del limite centrale ci dice che la somma di N v.a. tende alla distribuzione normale al crescere di N
  - di solito per  $N \geq 12$  si assume buona l'approssimazione
  - quindi basta estrarre 12 variabili uniformi  $U_i$

$$X = \sum_{i=1}^{12} U_i - 6$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Gaussiana**
  - un approccio più furbo ottiene due campioni indipendenti della variabile normale con due sole estrazioni
  - si basa sull'osservazione che:
    - *un vettore 2-dim avente componenti cartesiane gaussiane ed indipendenti ha:*
      - » *modulo con distribuzione di Rayleigh*
      - » *fase uniforme in  $(0, 2\pi)$*

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Gaussiana**

- quindi:
- si estraggono due variabili,  $U_1$  ed  $U_2$ , uniformi in  $(0,1)$
- si valutano  $X$  ed  $Y$ :

$$X = \sqrt{-2 \ln U_1} \cos(2\pi U_2)$$

$$Y = \sqrt{-2 \ln U_1} \text{sen}(2\pi U_2)$$

- che risultano variabili casuali normali indipendenti

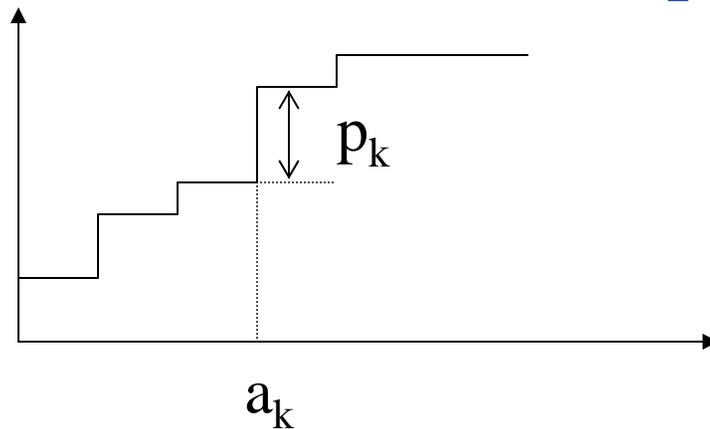
# Generazione di numeri pseudo casuali

## ■ Variabili casuali discrete:

- si consideri una variabile casuale discreta descritta della distribuzione di probabilità:

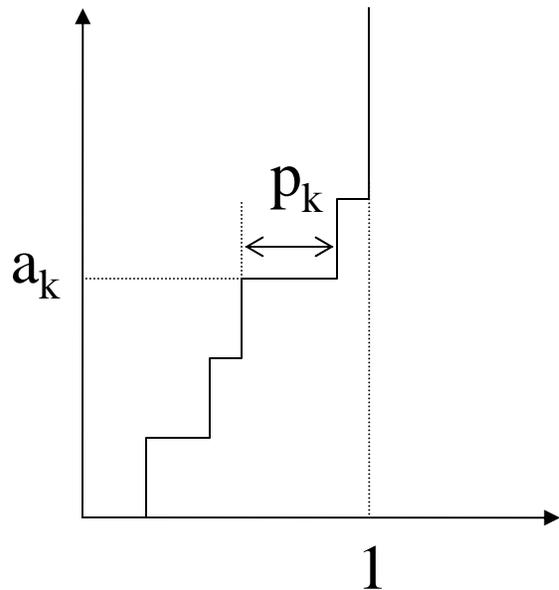
$$P\{X = a_k\} = p_k \quad k = 1, \dots, m.$$

- la  $F_X(x)$  è una funzione del tipo:



# Generazione di numeri pseudo casuali

- Variabili casuali discrete:
  - che invertita diventa



- La relazione che sintetizza la variabile è dunque:

set  $x = a_k$  se e solo se :

$$p_1 + \dots + p_{k-1} < u \leq p_1 + \dots + p_{k-1} + p_k$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

## ■ Variabili casuali discrete:

- **Esempio:**
- **si sintetizzi una variabile aleatoria  $X$  che assume il valore 1 con probabilità  $p$  ed il valore 0 con probabilità  $1-p$**
- **basta porre:**

$$X = \begin{cases} 1 & \text{se } 0 \leq u \leq p \\ 0 & \text{se } p < u \leq 1 \end{cases}$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Variabili casuali discrete:**
  - Naturalmente la cosa si complica con distribuzioni discrete con  $m$  infinito
  - occorre fermare  $m$  ad un valore finito
  - il numero  $m$  determina il numero di confronti che occorre fare nella routine di assegnazione e, quindi, la velocità della routine stessa
  - per alcuni casi è possibile adottare degli espedienti.

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Distribuzione Geometrica**

- **si ha:**

$$P\{x = k\} = p(1 - p)^{k-1} \quad k = 1, 2, \dots$$

- **si consideri una v.a. Esponenziale Z; si ha:**

$$P\{n \leq Z \leq n + 1\} = (1 - e^{-(n+1)/\lambda}) - (1 - e^{-n/\lambda}) = e^{-n/\lambda} (1 - e^{-1/\lambda})$$

- **tale valore risulta pari alla  $P(X=n+1)$  se si impone che:**

$$1 - p = e^{-1/\lambda}; \lambda = -\frac{1}{\ln(1 - p)}$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

- **Esempio: Distribuzione Geometrica**
  - **quindi per generare una variabile geometrica basta:**

– *1. Generare una variabile  $U$  uniforme in  $(0,1)$*

– *2. Ricavare una variabile esponenziale*

$$Z = \frac{\ln U}{\ln(1-p)}$$

– *3. Settare*

$$X = \lfloor 1 + Z \rfloor$$

# Generazione di numeri pseudo casuali

## ■ Esempio: Distribuzione di Poisson

- con la distribuzione di Poisson le cose si complicano e quindi non ci possono essere scorciatoie al problema:

– 1. set  $k:=0, A:=e^{-a}, p:=A$

– 2.  $U:=rand(seed)$

– 3. While  $U>p$

    »  $k:=k+1$

    »  $A:=A*a/k$

    »  $p:=p+A$

– 4. return  $k$

$$P\{X = k\} = \frac{a^k}{k!} e^{-a}$$

## **Analisi e convalida dei risultati**

- **Una volta costruito il modello di simulazione e il software che lo implementa occorre:**
  - **decidere cosa misurare (quali variabili d'uscita)**
  - **essendo anche le variabili d'uscita aleatorie occorre decidere con quali parametri caratterizzare tali variabili (media, varianza, percentili distribuzione)**
  - **adottare degli opportuni stimatori per i parametri**
  - **valutare l'accuratezza (“confidenza”) della stima**

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- Sia data una popolazione la cui distribuzione è  $f(x)$ , avente media  $E[x] = \eta$  e varianza  $\sigma^2(x) = \sigma^2$
- siano  $[x_1, x_2, \dots, x_n]$   $n$  osservazioni indipendenti
- la media campionaria è definita da

$$\bar{x} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$$

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- la media campionaria è anch'essa una v.a. con:

$$E[\bar{x}] = \eta; \quad \sigma^2(\bar{x}) = \frac{\sigma^2}{n}$$

- per  $n$  grande la media campionaria è una variabile normale, e quindi la variabile:

$$z = \frac{\bar{x} - \eta}{\sigma / \sqrt{n}}$$

- si può assumere normale con media nulla e varianza unitaria

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- la distribuzione  $F(z)$  della normale si trova tabulata
- sia  $u_\alpha$  un valore tale che

$$F(u_{1-\alpha/2}) = 1 - \alpha/2$$

- si ha:

$$P\{-u_{1-\alpha/2} \leq z \leq u_{1-\alpha/2}\} = 1 - \alpha$$

$$P\left\{-u_{1-\alpha/2} \leq \frac{\bar{x} - \eta}{\sigma/\sqrt{n}} \leq u_{1-\alpha/2}\right\} = 1 - \alpha$$

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- e quindi

$$P\left\{\bar{x} - u_{1-\alpha/2} \frac{\sigma}{\sqrt{n}} \leq \eta \leq \bar{x} + \frac{\sigma}{\sqrt{n}} u_{1-\alpha/2}\right\} = 1 - \alpha$$

- la costante  $(1-\alpha)$  è di solito espressa in percentuale ed è detta livello di confidenza

- l'intervallo  $\left(\bar{x} - u_{1-\alpha/2} \frac{\sigma}{\sqrt{n}}, \bar{x} + u_{1-\alpha/2} \frac{\sigma}{\sqrt{n}}\right)$

- è detto intervallo di confidenza

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- comunemente si adotta un livello di confidenza del 95% per il quale si ha:

$$\alpha = 0.05$$

$$u_{1-\alpha/2} = 1.96$$

- ciò significa che  $\eta$  cade nell'intervallo:

$$\left( \bar{x} - 1.96 \frac{\sigma}{\sqrt{n}}, \quad \bar{x} + 1.96 \frac{\sigma}{\sqrt{n}} \right)$$

- con un probabilità del 95%

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- purtroppo la varianza  $\sigma^2$  non è nota
- $\sigma^2$  deve essere sostituita con la varianza campionaria definita come:

$$s^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (x_i - \bar{x})^2$$

- in questo modo però la variabile:

$$t = \frac{\bar{x} - \eta}{s/\sqrt{n}}$$

- non è più normale ma ha distribuzione t-student con n-1 gradi di libertà

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

- nei casi con  $n$  grande ( $>30$ ) è possibile approssimare la  $t$ -student con la distribuzione normale
- ma per valori di  $n$  minori è necessario fare ricorso alla distribuzione delle  $t$ -student con il corrispondente numero di gradi di libertà
- come vedremo per simulazioni Monte-Carlo valori di  $n > 30$  sono comuni, mentre per simulazioni temporali  $n$  è di solito più piccolo

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della media

```
// t-distribution: given p-value and degrees of freedom,  
// return t-value; adapted from Peizer & Pratt JASA, vol63, p1416  
double tval(double p, int df) {  
    double t;  
    int positive = p >= 0.5;  
    p = (positive)? 1.0 - p : p;  
    if (p <= 0.0 || df <= 0) t = HUGE_VAL;  
    else if (p == 0.5) t = 0.0;  
    else if (df == 1) t = 1.0 / tan((p + p) * 1.57079633);  
    else if (df == 2) t = sqrt(1.0 / ((p + p) * (1.0 - p)) - 2.0);  
    else {  
        double ddf = df;  
        double a = sqrt(log(1.0/(p*p)));  
        double aa = a*a;  
        a = a - ((2.515517+0.802853*a+0.010328*aa) /  
                (1.0+1.432788*a+0.189269*aa+0.001308*aa*a));  
        t = ddf - 0.666666667 + 1.0 / (10.0 * ddf);  
        t = sqrt(ddf*(exp(a*a*(ddf-0.833333333)/(t * t))-1.0));  
    }  
    return (positive)? t : -t;  
}
```

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: operazioni sugli intervalli di confidenza

- indichiamo gli intervalli di confidenza di due variabili come

$$P\{x_l \leq x \leq x_u\} = 1 - \alpha_x; \quad P\{y_l \leq y \leq y_u\} = 1 - \alpha_y;$$

- si può verificare che:

$$P\{Ax_l + B \leq Ax + B \leq Ax_u + B\} = 1 - \alpha_x;$$

$$P\{x_l - y_l \leq x - y \leq x_u - y_u\} \geq 1 - \alpha_x - \alpha_y;$$

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: stima della varianza

- un metodo diretto per stimare la varianza fa ricorso all'espressione

$$\sigma^2(x) = E[x^2] - E^2[x]$$

- considerando le popolazioni  $[x_1, x_2, \dots, x_n]$  e  $[(x_1)^2, (x_2)^2, \dots, (x_n)^2]$  è possibile stimare l'intervallo di confidenza della media di  $x$  e di  $x^2$
- i due intervalli si possono poi combinare grazie alle espressioni precedenti

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima:

- I risultati visti fino ad ora sono basati sull'assunzione fondamentale che:
  - le variabili osservate siano stazionarie
  - la misura non sia affetta dallo stato iniziale
  - le osservazioni siano indipendenti
- l'ipotesi di indipendenza è quella più difficile da verificare ed ottenere nei casi pratici
- l'indipendenza delle osservazioni dipende dalle caratteristiche di correlazione della variabili osservate che non si conoscono

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

- Lo stimatore del valor medio continua ad essere uno stimatore non polarizzato

$$E[\bar{x}] = \eta$$

- ma la sua varianza risulta adesso pari a:

$$\sigma^2(\bar{x}) = \frac{\sigma^2}{n} \left\{ 1 + 2 \sum_{k=1}^{n-1} \left( 1 - \frac{k}{n} \right) \rho_k \right\}$$

- dove il coefficiente di correlazione  $\rho_k$  vale:

$$\rho_k = \frac{E[(x_i - \eta)(x_{i+k} - \eta)]}{\sigma^2}$$

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

- La stima dell'intervallo di confidenza richiede dunque la conoscenza della funzione di autocorrelazione del processo che in generale non è nota
- si potrebbe ricorrere a stimatori dell'autocorrelazione, ma la complessità e il carico computazione diverrebbero eccessivi
- in realtà si ricorre a due differenti approcci per costruire delle sequenze indipendenti

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

- **1) prove ripetute**
  - si costruiscono  $N$  osservazioni indipendenti del processo ripetendo  $N$  volte la simulazione con  $N$  diversi generatori di numeri casuali
  - gli  $N$  valori stimati su ogni simulazione sono usati come campioni indipendenti per la valutazione dell'intervallo di confidenza
- **questo approccio implementa di fatto una generalizzazione della simulazione Monte-Carlo**
- **risulta utile in molti casi pratici, ma di fatto è usato solo quando il secondo metodo non si può usare**

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

- **2) suddivisione in intervalli di osservazione (*run*)**
  - la simulazione viene divisa in  $N$  blocchi, ognuno composto da un certo numero di osservazioni  $K$
  - si valuta la media della variabile d'uscita in ciascun blocco
  - si dimostra che con  $K$  sufficientemente grande le medie di ciascun blocco sono indipendenti
  - si valuta l'intervallo di confidenza sulla base delle stime ottenute in ogni run
- **questo approccio risulta approssimato**
- **a volte può non essere agevole controllare che il numero  $K$  di osservazioni sia lo stesso per ogni run**

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

### ■ Esempio:

- si consideri una coda  $mD/D/1$
- $m$  flussi con inter-arrivi deterministici di durata  $T$  vengono offerti ad un servente
- la durata del servizio è anch'essa deterministica e pari ad  $S$
- le fasi relative dei flussi sono casuali (uniformi tra  $0$  e  $T$ )
- si dimostra che:
  - i ritardi sono periodici e dipendono solo dalle fasi iniziali
- occorre ripetere l'esperimento un numero  $N$  sufficientemente grande di volte con fasi casuali per ottenere delle stime valide del ritardo medio

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

- in alcuni casi il processo in misura è un processo di rinnovo ed è possibile sfruttare i punti di rinnovo per avere osservazioni indipendenti
- un processo di rinnovo è caratterizzato da una serie di istanti di rinnovo  $[b_1, b_2, b_3, \dots]$
- in tali istanti il processo torna in uno stesso stato
- l'evoluzione del processo negli intervalli  $[b_{n-1}, b_n]$  risulta indipendente da intervallo ad intervallo
- le misure effettuate sul processo in intervalli distinti risultano indipendenti ed è possibile applicare le formule per la stima della confidenza

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

### ■ Esempio 1:

- è facile convincersi che per i sistemi a coda con arrivi generali e servizi generali, l'istante di tempo in cui arriva una nuova richiesta e questa trova la coda vuota rappresenta un istante di rinnovo dell'intero sistema. Infatti:
  - lo stato del sistema è lo stesso
  - un nuovo periodo di inter-arrivo non è iniziato e quindi non c'è memoria
  - un nuovo tempo di servizio non è iniziato e quindi non c'è memoria
  - il sistema è vuoto e quindi non c'è memoria di utenti in attesa

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima: osservazioni correlate

### ■ Esempio 2:

- si consideri un sistema a coda di tipo M/G/1
- si effettui una simulazione per misurare il ritardo di attraversamento del sistema
- si considerino come campioni i ritardi sperimentati da ogni utente
- è facile convincersi che tali campioni sono correlati
- infatti, ad esempio gli arrivi immediatamente successivi a uno che trova il sistema vuoto osserveranno ritardi bassi, mentre arrivi consecutivi con il sistema molto carico osserveranno ritardi alti
- dividendo la simulazione in run di uguale lunghezza temporale non si controlla il numero  $K_i$  di campioni per run e occorre fare run lunghi per avere una dispersione dei  $K_i$  bassa.

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima:

- anche assumendo di aver risolto il problema della stima rimane quello della stazionarietà
- anche se il processo è stazionario si è costretti ad iniziare la simulazione da uno stato iniziale
- lo stato iniziale influenza le statistiche raccolte nella prima parte della simulazione fino a che il sistema non raggiunge un comportamento, appunto, stazionario
- l'approccio più semplice consiste nell'eliminare dalle statistiche i risultati raccolti durante l'intervallo iniziale

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima:

- il problema è quanto deve essere lungo il periodo del quale non si raccolgono le statistiche
- purtroppo non esistono regole precise per decidere quando iniziare a raccogliere i dati
- in linea teorica occorrerebbe stimare l'autocorrelazione del processo sotto misura e considerare come transitorio l'intervallo di tempo fino a che l'autocorrelazione non assume valori trascurabili
- di fatto anche la stima dell'autocorrelazione risulta operazione complessa e quindi si ricorre a metodi “empirici”

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima:

- **naturalmente, nel caso in cui si conoscano i punti di rigenerazione del processo sotto misura il problema del transitorio è risolto**
  - **basta eliminare i dati fino al primo punto di generazione**
  - **oppure partire dallo stato dei punti di rigenerazione e tenere buoni tutti i dati statistici**
- **altrimenti occorre avere idea delle costanti di tempo coinvolte nella determinazione dello stato del processo**
- **è poi possibile procedere per tentativi**

# Analisi e convalida dei risultati

## Problema della stima:

- **Esempio:**
- nei sistemi a coda il tempo necessario alla stabilizzazione del sistema dipende dal carico
- man mano che  $\rho$  tende ad 1 il sistema impiega più tempo per raggiungere uno stato stabile
- in un certo senso  $\rho$  vicino ad uno significa sistema quasi instabile
- **Problema:** come si fa a capire se il sistema è stabile oppure no nel caso in cui questo non si possa evincere dai parametri d'ingresso?

## Per ulteriori approfondimenti

- **Donald E. Knuth, “The Art of Computer Programming”, Second Edition, Addison Wesley Publishing Company, Reading MA, 1981 (in particolare, Volume 2: “Seminumerical Algorithms”)**