# Indice delle domande degli esami orali: Ingegneria Informatica LM

Questo file contiene le testimonianze degli esami orali di vari studenti del corso di laurea di **Ingegneria Informatica Laurea Magistrale** all' **Unical** ( *Università della Calabria* ) e fa parte del progetto Indice Argomenti Orali gestito dall'organizzazione **UnicalLoveTelegram** 

Leggi il nostro README per conoscere tutti i dettagli del progetto, sapere come partecipare e come sfogliare tutto il nostro materiale!

- Indice delle domande degli esami orali: Ingegneria Informatica LM
- Modelli e Tecniche per i Big Data
  - Paolo Trunfio
- Architetture e programmazione dei sistemi di elaborazione
  - Fabrizio Angiulli
- Crittografia e analisi reti sociali
  - Molinaro Cristian
- Linguaggi Formali
  - Domenico Saccà
  - Rullo
- Informatica teorica
  - Scarcello Francesco
- Ottimizzazione
  - Maria Flavia Monaco
- Valutazione delle prestazioni
  - Pasquale Legato
- Intelligenza Artificiale (6 CFU)
  - Palopoli Luigi
- Intelligenza Artificiale e rappresentazione della conoscenza (12 CFU)
  - Palopoli Luigi
- Sistemi Informativi
  - Cassavia
- ISSTRA Ingegneria del software per sistemi real-time ed agenti
  - Libero Nigro

- Sistemi Distribuiti e Cloud Computing ( 6 CFU e 9 CFU )
  - Talia Domenico
  - Loris Belcastro
- Basi di Dati evolute
  - Molinaro Cristian
- Calcolo Numerico
  - Yaroslav Sergeyev
  - Marat Mukhametzhanov
- Algoritmi di Crittografia
  - Cristian Molinaro

# Modelli e Tecniche per i Big Data

### Paolo Trunfio

- Anonimi
  - o parametri mpi speedrun tempo esecuzione parallelo e sequenziale
  - o lambda expression
  - o benefici java stream
  - differenze spark hadoop
  - o RDD
  - o hama
  - o costo del calcolo bsp
  - o zookeper
  - trajectory discovery
  - o java stream lazy
  - o legge amdhal
  - wordcount
  - o mapper e reducer
  - o spark e hadoop convenienza
  - o bsp in generale
  - o send receive non blocanti e bloccanti
  - spark lezy execution

# Architetture e programmazione dei sistemi di elaborazione

### Fabrizio Angiulli

- Roberto
  - o cache completamente associativa
  - o open MP
  - o schema monociclo e segnali di controllo +1
  - o cache a k vie
  - multithreading
  - o grana fine
  - o grana grossa
  - vantaggi multithreading simultaneo (ogni thread a i suoi registri e PC
     )
  - o differenza multithreading sw e multithread hw
  - o dimensionamento clock multicolore
  - o conflitti sul controllo
  - o statistica a 2 bit automa
  - o nano programmazione
  - emissione fuori ordine
  - o tabella segnali alpha monociclo
  - o conflitti sui dati pipeline
  - o conflitti superscalari
  - o ottimizzazione unità di controllo (control store )
  - o completamente fuori ordine e ritiro in ordine
  - o CPU vs GPU
  - o una numa
  - o macchina multiciclo
  - o macchina monociclo
  - o dimensionamento del clock della multi ciclo
  - o ottimizzazione della parte di controllo microprogrammata
  - o legge di moore e barriera dell'energia
  - o speculazione nell'hardware
  - speculazione hw (epr)
  - o buffer di ordinamento macchina super scalare
  - o completamento fuori ordine
  - o emissione fuori ordine
  - o numero di posizioni
  - o ottimizzazione del controllo microprogrammato

- o predizione dei salti schema
- o politiche sostituzione della cache
- o disegno
- o speculazione hardware macchina super scalare
- o differenza uma e numa
- o macchina hasswell
- o differenze cics e risc
- o principi di progettazione risc
- o riduzione parallela
- o rsr

#### Anonimi

- o Legge di Moore e barriera energia
- Macchina multiciclo
- o ottimizzazione unità di controllo (control store programmato )
- Nano programmazione
- o dimensionamento del clock nella multi ciclo microprogrammata
- o differenze macchine cisc e risc
- o principi di progettazione macchina risc
- o schema monociclo e tabella segnali alpha
- o conflitti sui dati pipeline
- emissione fuori ordine
- o Rsr
- o completamente ofuori ordine
- o ritiro in ordine
- o confliti sul controllo
- o predizione dei salti a schema branch prediction unità
- o statistica a due bit con automa
- conflitti sulle super scalari
- o buffer di ordinamento macchina super scalare
- speculazione hardware (epr)
- o completamento fuori ordine macchina super scalare
- o Macchina di Haswell
- o cache completamente associativa
- o cache a k vie
- o politiche di sostituzione nella cache disegno
- o differenza uma e numa
- o multithreading hw: grana fine e grana grossa
- vantaggi multithreading simultaneo
- o differenza multi threading hw e sw
- o cpu vs qpu
- o riduzione parallela
- o open mp
- Giovanni giordano

- o cache a k vie
- o cache a mappatura diretta
- o tipi di threading
- o conflitti pipeline

# Crittografia e analisi reti sociali

### Molinaro Cristian

- Tassone
  - Cifrario a flusso
  - o OTP
  - o PRG
  - Shannon
  - o Cifrari a blocchi
  - o Sicurezza semantica
  - o PRP
  - ECP
  - o CBC
  - CBC+nonce
  - o CTR
  - CTR+nonce
  - MAC (funzionamento sicurezza e challange)
  - NMac
  - PMAC
  - HMAC
  - ECBC MAC
  - PAYLOAD
  - HASH (funzionamento sicurezza e challange)
  - o PAradosso compleanno + attacco hash (collissioni)
  - Merkle damgard
  - o Autenticazione cifrata (funzionamento sicurezza e challange)
  - tre tipologie costruzione autenticazione cifrata (e than m, e and m, m then e) più differenze e sicurezza
  - o differenza chiave simmetrica e asimmetrica
  - o principi chiave asimmetrica
  - RSA
  - o Complessità attacco RSA per scoprire chaive segreta

- complessita attacco RSA per un messaggio cifrato (differenza con sopra )
- Merkle puzzle
- autorità di certificazione e firma digitale (molto in generale più schema)
- Riccardo
  - o generazione rsa per calcolo chiavi
    - come si cifra
    - come si decifra
  - o rabin come si generano le chiavi
    - collegarsi alla fattorizzazione
    - output di 4 messaggi
    - cattiva proprietà del sistema
  - o ElGamal su cosa è basato
    - come si calcolano le chiavi
  - o tutti i possibili attacchi di chiave che si muovono contro RSA
    - brute force
    - euclide
    - vari problemi
  - o puzzle di merkle
  - o introduzione key managment e scneari utilizzo rsa

# Linguaggi Formali

### Domenico Saccà

- PsykeDady
  - o Compilazione della tipizzazione dinamica dei linguaggi
  - o tipizzazione dinamica che tipo di linguaggio è (risp: 2)
  - o cos'è un automa a pila
- Marco Domenicano
  - Tautologia
  - o conraddizione
  - o memorizzazione di un json in calculista
  - o esercizio del minimo locale in calculist e prolog
- Anonimi
  - o come vengono memorizzati i json in memoria nella calculist

- Alfredo
  - o json
  - o linguaggi di primo, secondo e terzo tipo
    - java di che tipo è
    - html di che tipo è
    - xml di che tipo è
- Giovanni Giordano
  - calculist esercizio Unione(L1,L2,L3)
    - costruire L3 unendo L1 e L2
- Angelo
  - Scrivere automa a stati finiti deterministico che riconosce il linguaggio (a+b+)+b\*c
    - fare esempio di una stringa che non appartiene al linguaggio
    - fare esempio di stringa che appartiene al linguaggio
- Anonimi
  - Calculist esercizio Intersezione(L1,L2,L3)
    - costruire L3 come intersezione di L1 e L2
  - o cos'è un modello logico
  - o quando un modello è minimo
  - o Calculist lista ordinata L
  - Calculist High Order Function espressione con lambda function
  - o complessità del problema di stabilire se un programma logico ammette un unico modello (sol. *PSPACE* )
  - Verificare se due Liste L1 e L2 hanno gli stessi elementi

### Rullo

### 2016 2017

- Marco Domenicano
  - scrivere un programma in prolog che riceve una lista L, T, T1 e restituisce una lista di copia in output L1 così composta: se elemento di L corrisponde a T inserisci T1 altrimenti L

- Alfredo
  - o 2 esercizi prolog
- · Giovanni Giordano

- esercizio prolog su traccia P(L1,L2,L3,L4), soddisfare:
  - 1. L3 come L1 intersecato L2
  - 2. L4 come L1 L2
- esercizio prolog su traccia su traccia P(T,T1,L,L1), soddisfare
  - se L[i]≠T verificare L[i]==L1[i] altrimenti L1[i]==T1
- Angelo
  - scrivere un metodo int(L1,L2,L3) che restituisce vero se:
    - 1. L1 sotto insieme improprio di L3
    - 2. L2 sotto insieme improprio di L3
    - 3. L3 non contiene duplicati
    - 4. L1,L2,L3 sono ordinati in modo crescente
- Anonimi
  - scrivere un programma prolog che: dati due termini T e T1 e una lista L
    - produce una lista L1 identica a L in cui sono state sostituite tutte le istanze di T con T1, ossia la relazione subst(T,T1,L,L1) dove L1 è la lista ottenuta da L sostituendo tutte le istanze del termine T con T1 lasciando gli altri elementi invariati
    - p(L1,L2) che restituisce true se L1 ed L2 contengono gli stessi elementi
  - lanciare la computazione in calculist
    - descrivere stato memoria
    - dare risultato
  - Teorema di Rice (accenno)
  - o quanti sono i modelli di un programma positivo
  - o cos'è l'unificazione di due termini?
  - o data:
    - g(x/2)/1: lambda z: x(y,z+y);
    - eseguire: g(molt,3)(4); risultato?
  - Quanti modelli minimali ci sono in questo programma logico?

```
1 u(1).
2 u(2).
3 u(3).
4 p(1).
5 p(2).
6 r(X):
7 u(X), not(p(X)).
8 rc(X):- u(X), not(r(X)).
9 g(x/2,y)/1: lambda z: x(y,z+y);
10 pp(x,y): x+2*y;
11 ^g(pp,3)(4);
```

- ∘ risultato=17
  - o quanti sono i modelli minimali (stesso modello)?
    - **u**(1).
    - **u**(2).
    - **p**(1).
    - r(X):- u(X), not(p(X)).
    - rc(X):- u(X), not(r(X)).
  - o cos'è un universo
    - tutti i termini ground, nel caso di prima i primi due
  - funziona calculist che dato x calcola fibonacci(x)
  - o dato:

```
1 u(1).
2 u(2).
3 p(1).
4 r(X):- u(X), not(p(X)).
5 rc(X):- u(X), not(r(X)).
```

- • quanti sono i modelli minimali
  - **Legenda**: u sono gli umani, p sono i poveri, r è una persona ricca, rc è il reddito di cittadinanza (i significati hanno poca rilevanza).
  - Risposta: quando si ha la negazione di solito si hanno piu modelli minimali
  - modello migliore: rc(X)=true solo in un caso (reddito di cittadinanza solo ad un elemento)
  - scrivere un metodo che riceve in ingresso 4 liste q(L1, L2, L3, L4)
     che restituisce true se L3 è l'itersezione di L1+L2 ed L4=L1-L2
     (sottrazione insieimistica), le liste vanno intese come insiemi.
  - scrivere un metodo q(A,B,L1,L2) che restituisce true L1=L2 con i caratteri A sostituiti con B in L2

- o scrivere un q(X,L,Y) che restituisce vero se Y è l'elemento successivo a X nella L
- scrivere un q(X,L,Y) che restituisce vero solo se Y è nella posizione
   X di L

### Informatica teorica

### Scarcello Francesco

#### 2016 2017

- PsykeDady
  - o Teorema di Cook
  - Definizione di NP complete
- Riccardo
  - Partendo dal fatto che un problema è np-hard se qualsiasi problema np si riduce ad esso in tempo polinomiale
    - domanda: come cambia la classe np-complete se cambiamo la definizione di hardness considerando trasformazioni esponenziali invece che polinomiali?
    - risposta: Poiché np-complete è l'intersezione di np-hard ed np, i problemi di tale classe rappresentano il sottoinsieme dei problemi più difficili tra quelli appartenenti ad np (risolvibili in p-time da una NTM). Se si cambia la definizione di hardness considerando trasformazioni esponenziali però si estende la classe a problemi exp-time, in quanto si altera il rapporto di complessità durante la riduzione che supporta la hardness: intuitivamente, una trasformazione esponenziale trasferirebbe parte della complessità nella riduzione, permettendo poi di risolvere il problema risultante in tempo polinomiale, dunque tali problemi ricadrebbero in questa versione modificata di np-complete.

#### Anonimi

- o Teorema di Cook
- Definizioni di problema Np, Np-hard, Np-complete
- o Dimostrazione di appartenenza di Hamiltonian Cycle a Np-Complete
- o Dimostrazione di non appartenenza di Ld a RE
- Dimostrazione di appartenenza di Lu a RE
- Definizione di riduzione
- o Teorema di Rice

- Marco
  - Linguaggio Empty
  - o dimostrazione NP complete
  - dimostrazione indipendent Set

(continuare da 2016 2017 linguaggi formali sacca psykeS)

#### 2018 2019

- Matteo Grollino
  - o Teorema Rice
  - Teorema Cook
  - Knapsack Intero e Frazionario
  - o subset sum
  - approssimabilità knapsack
    - Algoritmo pseudo-polinomiale
    - FPTAS
  - Definizione NP
  - Definizione NP Hard
  - o Definizione NP Complete
  - o Dimostrazioen indecidibilità Lu e non appartenenza a RE di Ld
  - o Importanza riduzione polinomiale tra problemi decisionali
  - o Perché NP è incluso in PSpace con dimostrazione
  - o complessità parametrizzata con definizione di XP e FP
  - o Algoritmo FPT del vertex Cover
- Gianpaolo
  - $\circ$  Teorema 4.14.1 : un problema NP ha come definizione NP = {L|E R polinomialmente decidibile e bilanciata che caratterizza L } con Pl1 R=L (dimostrazione)

- Angelo
  - o definizione di problema np-completo
  - o cos' é una trasformazione polinomiale?
  - o dimostrazione del teorema di Rice
  - fixed parameter trattability
  - o cos' é uno schema di approssimazione polinomiale?
  - o dimostrare che nap-sack é np-hard
  - o perché usiamo trasformazioni polinomiali e non esponenziali?
  - o dimostrare che ld é ricorsivamente enumerabile
  - o definizione di np-hard

- o dimostrare che Hamiltonian cycle é np-hard
- Giovanni Giordano
  - Dimostrazione linguaggio NTM==DTM
  - caratterizzazione NP dimostrato
  - Indipendent Set dimostrato
- Anonimi
  - cook
  - NP dentro PSpace (dimostrazione)
    - Risposta: Perchè la definizione di NP dice che NP appartiene a Ptime, poichè Ptime è un sottoinsieme di Pspace allora anche NP è un sottoinsieme di Pspace
  - o teorema di Rice
  - o np completo (definizione) e vantaggi nellúso
  - Teorema di Cook
  - o Definizione di problema NP-complete
  - Domanda: come cambia la clas shortcut multicursorsse np complete se cambiamo la definizione di hardness considerando trasformazioni esponenziali
    - Risposta: poiché np-complete é l'intersezione di np-hard ed np, i problemi di tale classe rappresentano il sottoinsieme dei problemi più difficili tra quelli appartenenti ad np (risolvibili in p-time da una NTM). Se si cambia la definizione di hardness considerando trasformazioni esponenziali però si estende la classe a problemi exp-time, in quanto si altera il rapporto di complessità durante la riduzione che supporta la hardness: intuitivamente una trasformazione esponenziale trasferirebbe parte della complessità nella riduzione, permettendo poi di risolvere il problema risultante in tempo polinomiale, dunque tali problemi ricadrebbero in questa versione modificata di np-complete.
  - o Dimostrazione di appartenenza di Hamiltonian Cycle a np-complete
  - o dimostrazione di non appartenenza di Ld a RE
  - o Dimostrazione di appartenenza di Lu a RE
  - o definizione di riduzione
  - Linguaggio Empty dimostrazione NP complete
  - o mostrazione Indipendent SET
  - Knapsack intero e frazionario
  - o subset sum
  - Approssimabilità knpasack (algoritmo pseudo polinomiale e FPTAS)
  - o importanza della riduzione polinomiale tra problemi decisionali

- o complessità parametrizzata con definizione di xp e di ffpt
- problema np ha come definizione NP = {L| E R polinomialmente decidibile e bilanciata che caratterizza L} con PI1 R=L (dimostrazione)
- o FPTAS con costi
- FPT con VC e con knapsack
- knapsack con programmazione dinamica

### Ottimizzazione

### Maria Flavia Monaco

- PsykeDady
  - o Argomento a piacere: Rilassato LaGrangiano
  - o Definizione di problema Rilassato
  - Duale LaGrangiano (perché farlo? obiettivi)
  - Vehicle Routing Problem formulazione
- Anonimi
  - che ho a disposizione se voglio risolvere un problema piccolo con un algoritmo esatto ? (B&Bound)
  - Cosa si intende per "cut" e quindi un algoritmo di branch and cut
  - Gomory, tutto il procedimento
  - Perché posso usare la funzione obiettivo in gomory per indurre un taglio?
  - o come si valuta un euristica? Lagrangiano
  - o Definire duale di Lagrangiano
  - Commesso viaggiatore
    - come calcolo un lowerbound?
    - perché non si usa Lagrangiano?
    - perché ha un numero esponenziale di cicli e molto probabilmente avrà sempre sottocicli
  - o Problema del commesso viaggiatore non orientato
    - taglio con Branch and Cut
    - oracolo di Separazione
  - Formulazioni commesso viaggiatore sia orientato che non

- Quando una formulazione è ottimale? (matrice TUM)
- Per quale problema ho una formulazione ottimale anche se non è TUM? problema del matching
- Set covering definizione
- Commesso viaggiatore
  - perché è intrinsecamente combinatorio
  - complessità
- come risolvo il set-covering (max saving)
- o chvatal
- Vehicle routing
- Algoritmo clarke wright (massimo risparmio)
- Epsilon approssimativo
  - definizione
  - TSP
  - algoritmo dell'albero
- o Differenza Hamilton eulero, con confronto tra i due
- o Teorema di minkowsky

## Valutazione delle prestazioni

### Pasquale Legato

#### 2016 2017

- PsykeDady
  - o problema del professore in ritardo (su excel)
  - produttore consumatore (excel)
  - o modello di markov (slide)

# Intelligenza Artificiale (6 CFU)

### Palopoli Luigi

- PsykeDady
  - o Estensione di Reiter
  - o Anomalia di Sussman
  - breadth first (vantaggi rispetto a depth first)
  - o strips
    - frame problem
    - quantification problem
    - representation problem
  - o deep learning
    - definizione
    - reti neurali
    - struttura neurone
    - altri approcci
    - deep learning
    - features extracton
    - hill climbing + simulated annealing
    - pac learning
  - Anonime
    - IDA\* perchè c'è min nella funzione
    - Frame assension
    - strips
      - risoluzioni
      - problemi del non essere linguaggio logico
    - estensione di reithers
    - come calcolarla
      - che succede se togliamo TH da IN(pigreco)
    - nucleolo

# Intelligenza Artificiale e rappresentazione della conoscenza (12 CFU)

### Palopoli Luigi

#### 2019 2020

Anonimi

- o Iterative Broadening (ordine di visita degli alberi )
- o Iterative Dipening
- o processi closed e successful
- o shapley value
- o wsat e gsat
- o estensioni di reiter
- o frame problem e perché strips non soffre del problema del frame
- approssimazione lower bound-upperbound con calcolo greatest lower bound

- Anonimi
  - o primo interrogato
    - hill climb simulated annealing
    - planning
    - nucleolo stable set
    - regole inferenza
    - entailment in logica di default perché è Pi P2-C?
    - gsat wsat con random walking
  - secondo interrogato
    - breadth first
    - Iterative broadening e come si fa con A\*
    - Nucleolo di nuovo
    - Compilazione di conoscenza
    - datalog or not

## Sistemi Informativi

### Cassavia

- Gianpaolo
  - Parte PENTAHO:
  - OLAP
  - o modellazione concettuale data warehouse
  - o realizzare in saiku roll up e roll down
  - o document datastore
  - column family
- Luca

- o Creare in saiku l'operazione slice e selezione
- o modellazione logica dei data ware house
  - 4 fasi della modellazione
- imputation mismatching
- o schema di HBase
  - disegnare
  - nome delle componenti
  - modi per interfacciarlo con il client
- o teorema CAP

- PsykeDady
  - presentazione progetto
  - o eseguire su pentaho:
    - drill up
    - roll down
    - selection slice
  - o fasi di progettazione Data Warehouse
  - o Schemi di fatto a stella e snowflake
  - o Proprietà sistemi nosql
  - o utilizzo di hbase

# ISSTRA Ingegneria del software per sistemi real-time ed agenti

### Libero Nigro

- Anonimi
  - tempo di blocco FPS
  - o conversione processo sporadico/periodico
  - Ping Pong in Jade
  - o Grafo degli stati UPPAAL
  - Query In Uppaal
  - Scrivere un parcheggio in reti di petri
  - o template tTransaction pTransaction delle ptpn
  - clock di uppaall

- o come si rappresenta uno stato nel model state graph di uppaal
- JSemaphore
- o Parametro Lambda delle simulazioni ad attori

# Sistemi Distribuiti e Cloud Computing (6 CFU e 9 CFU)

### Talia Domenico

#### 2018 2019

- Aloeasy
  - o Java Card
  - o Replicazione
  - NFS
  - COnsistenza

#### 2019 2020

- Giovanni Giordano
  - Weak Consistency
  - release consistency
  - o differenze EC2, S3 e DNS
- Anonimi
  - eukaliptus
  - Naming in generale
  - HT Condor

### Loris Belcastro

#### 2018 2019

- Aloeasy
  - Distribuited garbage collector
  - o Storage di Azure
  - o Fabric Controller di Azure
  - o come si passano i parametri in JAva RMI

### 2019 2020

• Giovanni Giordano

- o distribuited garbage collector
- o riferimenti Java RMI
- o tabelle Azure
- Combiner

### Basi di Dati evolute

### Molinaro Cristian

#### 2019 2020

- Rak
  - o calcolo relazionale e definizione di linguaggio indipendente dal dominio di valutazione
  - lock su database distribuiti
    - tecniche di assegnazione
    - deadlock
      - risposta: che se due transazioni richiedono il lock in scrittura sulla stessa risorsa e ci sono dei ritardi nella rete, nessuna delle due transazioni ottiene il lock e quindi si va in deadlock

### Calcolo Numerico

### Yaroslav Sergeyev

- Anonimi
  - o equazioni differenziali metodi conosciuti impliciti ed esplici
  - esistenza polinomio di interpolazione e tecniche con vantaggi e svantaggi ( LaGrange e Newton )
  - metodo romberg
  - metodi Runge Kutta
  - o metodi di interpolazione conosciuti (LaGrange ecc)
  - o punto fisso condizioni convergenza
  - o grafici di convergenza
  - metodi di derivazione numerica

### Marat Mukhametzhanov

#### 2019 2020

- Giovanni Giordano
  - errore assoluto e relativo
  - o estrapolazione di Richardson
- Anonimi
  - o fenomeno Runge
  - cancellazione numerica
  - o decomposizione triangolare con Teoremi

# Algoritmi di Crittografia

### Cristian Molinaro

- · Giovanni Giordano
  - o CBC
  - o funzioni hash
- Anonimi
  - o merkel puzzle
    - obiettivo
    - problemi
    - algoritmo
  - o One Time Pad
    - decifatura e cifratura deterministica
    - decifatura e cifratura randomizzata
    - sicurezza per mandare messaggi
    - problemi
  - o sicurezza Semantica
  - o probab adv dice 1 quando EXP1
  - o modi operativi many time Key
  - o PRG e definizioni sicurezza
  - o firma digitale e CA