Luiss Libera Università Internazionale degli Studi Sociali Guido Carli

Corso di preparazione per la selezione territoriale delle Olimpiadi di Informatica

Introduzione

Giuseppe F. Italiano

23 marzo 2021





Benvenuto a tutti!

1.053 richieste di registrazione!!!



Gestire questi numeri è una sfida: abbiamo bisogno della tua collaborazione. Etiquette:

- (online) Se puoi accedere allo streaming da youtube, è meglio.
- (online) Se hai domande, ti preghiamo di farle *soltanto* nella chat di Mattermost. Non avrai altra chat al di fuori di Mattermost!!
- (online/offline) Se vuoi rispondere tu a qualche domanda sulla chat, sei il benvenuto!
- (offline) Se vuoi mandarci email (per qualcosa di veramente importante) olimpiadi@luiss.it

Benvenuto anche a docenti scuola (uditori/uditrici)





Team

Docenti



Luigi Laura



Irene Finocchi





Blerina Sinaimeri



Giuseppe F. Italiano



Tutor

- Leo Artoni
- Mattia Cervellini
- Carlo Malagnino
- Armando Pellegrini
- Emanuele Regnani



Assistenza tecnica e piattaforma gare

- Fangqing (Fred) Yuan (袁方庆)
- Marco lecher
- Michele Lizzit
- Francesco Redaelli

Contatti olimpiadi@luiss.it



Mattermost

https://coding.luiss.ml/mattermost

- 1. Announcements (e.g., link video lezioni)
- 2. Chats (fai qui le tue domande durante le lezioni)
- 3. General (discussioni interesse generale)
- 4. Materials (materiale didattico, slide etc)

Contribuisci a mantenere questi canali puliti e non postare contenuti impropri. Grazie!













Programma e calendario del corso

Ingredienti fondamentali:

- 1. Conoscenze di base C/C++
- 2. Capacità di Problem solving
- 3. Tecniche algoritmiche fondamentali (e.g., greedy, programmazione dinamica, grafi)



Calendario (già disponibile su Mattermost)

Data	Docente	Tutors	Argomento
25/03/2021	Blerina	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	C++
1/04/2021	Luigi	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Algoritmi e strutture dati
8/04/2021	Irene + Blerina	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Ricorsione e backtracking
15/04/2021	Irene	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Greedy
22/04/2021	Giuseppe	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Programmazione dinamica
29/04/2021	Giuseppe	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Grafi
6/05/2021	Irene	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Grafi
13/05/2021	Blerina + Nicola	Armando, Carlo, Emanuele, Leo, Mattia	Enumerazioni, euristiche e stringhe
15/05/2021	GARA FINALE		





Cosa sono le OII

Olimpiadi Italiane di Informatica (OII)

OII 2020/2021 (OII 2019/2020, OII 2018/2019):



- Selezioni Scolastiche: 10.740 (14.309, > 13.500) partecipanti
 - Selezioni Territoriali: 2.567 (1.811, 1.358) ammessi
- Finale Nazionale: ??? (105, 90) ammessi



Competenze richieste

- Selezioni Scolastiche: Logica + saper leggere codice
- Selezioni Territoriali: Problem solving + tecniche algoritmiche fondamentali + saper scrivere codice "decente"
- *Finale Nazionale:* Tecniche algoritmiche evolute + saper scrivere buon codice



Materiale di studio

Testo

Alessandro Bugatti, "Olimpiadi di Informatica. Guida per le selezioni territoriali". Sesta edizione, Marzo 2019.

• https://www.imparando.net/sito/olimpiadi di informatica/guida sesta edizione.pdf

Molto altro materiale utile nel sito di Alessandro Bugatti:

https://www.imparando.net/sito/olimpiadi_di_informatica.htm



Messaggio importante

- Non basta seguire le nostre lezioni
- Lavora anche in autonomia, seguendo le nostre indicazioni e provando a risolvere i problemi che ti assegneremo.
- Leggi con attenzione (o meglio, studia) il testo di Bugatti
- Allenati sul portale delle olimpiadi: https://training.olinfo.it/
- Partecipa alla gara che organizzeremo alla fine del corso





Problem Solving

Interactive puzzles

Importante non andare a caso nella ricerca della soluzione di un problema (in gara ti penalizzerebbe!)

Collegati a http://dm.compsciclub.ru/app/list

Prova a risolvere tutti i problemi



Extra slides

Esempio: Scolastiche

Esercizio N° 8 – La risposta esatta vale 2 punti.

È dato il seguente programma:

```
Program E8 (input,output);
var
   mat: array[1..10,1..10,1..10] of Integer;
i,j,k: Integer;
begin
   for i:=1 to 10 do
      for j:=1 to 10 do
        for k:=1 to 10 do
            mat[i,j,k]:=i+j+k-3;
   for i:=1 to 10 do
        write(' ',mat[i,i,i]);
   writeln()
end.
```

Cosa viene visualizzato a video dall'esecuzione del programma?





Esempio: Territoriali

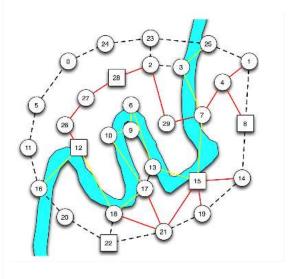
Selezioni Territoriali 2013 [Difficoltà D=2]

A spasso per Brisbane (brisbane)

Descrizione del problema

Nel 2013, le IOI si svolgeranno a Brisbane (in Australia). La rappresentativa italiana ha già iniziato a studiare la città, per capire cosa ci sia di interessante da vedere, e come ci si possa spostare nella giornata libera successiva alla seconda gara delle Olimpiadi. L'offerta di trasporto pubblico a Brisbane è abbastanza variegata: ci sono due linee di bus, di cui una gratuita che gira intorno alla città, e due linee di traghetti che fermano in diversi punti del fiume Brisbane, che taglia la città in due; per quello che riguarda i prezzi, esiste un abbonamento giornaliero a tutti i trasporti pubblici, bus e traghetti insieme, oppure è possibile prendere un più economico abbonamento giornaliero ai soli traghetti, o un ancor più economico abbonamento ai soli bus.

La squadra italiana vorrà visitare il maggior numero di attrazioni possibile e per questo motivo Monica, la responsabile dell'organizzazione, ha deciso di cercare un buon compromesso tra il prezzo dei biglietti e le attrazioni che sarà possibile raggiungere partendo dall'hotel. Data una lista di attrazioni e la mappa dei collegamenti delle diverse linee del trasporto pubblico, il vostro compito è quello di aiutare Monica a capire quante attrazioni sono raggiungibili per ogni possibile scelta dei biglietti per i trasporti pubblici.







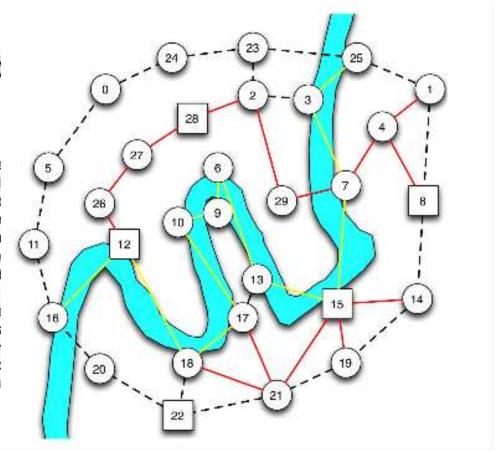
Esempio: Territoriali

Selezioni Territoriali 2013 [Difficoltà D=2]

A spasso per Brist

Descrizione del problema

Nel 2013, le IOI si svolgeranno a Brisba studiare la città, per capire cosa ci sia d giornata libera successiva alla second Brisbane è abbastanza variegata: ci soi città, e due linee di traghetti che ferma due; per quello che riguarda i prezzi, e bus e traghetti insieme, oppure è possil soli traghetti, o un ancor più economico La squadra italiana vorrà visitare il ma Monica, la responsabile dell'organizza: prezzo dei biglietti e le attrazioni che sar attrazioni e la mappa dei collegamenti o quello di aiutare Monica a capire quan biglietti per i trasporti pubblici.







Esempio: Nazionali 2012



I problemi di questa edizione erano un omaggio ad Alan Turing, nel centenario della sua nascita.

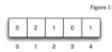
Olimpiadi italiane di informatica 2012 - OII 2012

Entscheidungsproblem, o problema della fermata (fermata)

Descrizione del problema

Nota storica: nel suo famoso articolo del 1937. On computable numbers, with an application to the Entscheidungsproblem. Alan Turing dimostro che il problema della fermata non è decidibile: tra le conseguenze, quindi, il latto che non è possibile serivere un programma che decida se una macchina di Turing si arresti, dato un particolare input.

Writing period convirtue that μ problems della formats sin decidible red modello di segario deconvirtue del μ problems della formats sin decidible. La macchina ha un nastro di N colle, reservate del 0.0 N-1, di siristira veno destre, li segni cella cè un samero ristere, e le celle seno reservate del 0.0 N-1, di siristira veno destre, li segni cella cè un samero ristere, e le celle seno tabella di transiciane, che in fratzione dello estato attuale e del razaroro letta, carable lo sistato interno della macchina e comunda alla macchina di spentari di un certo razaroro della colle, teno destra o venco sinistra. La colla nazaroro di e uno colla speciale; quando la macchina di Turing arriva relia cella cel-





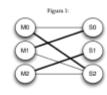
Considerate la figura, qui vedete il natura, con 5 colle remerate de 0 a 4, contreventi interi composit tra 0 e 2, e la tibella di transicione, che in funzione dei data stati possibili della macchina, que ley e dei tra interi letti della cella, riporta le stato successivo e le spontamento della macchina, rappresentato da interi positri per spontamenti vene dedrate interi respatrito per apostamenti vene soniatra. Per escrepia, suppressiono che la macchina di Turing sia inizialimente nello stato e che parta dalla cella 1. Nella cella 1. In macchina legi Printero 2: cene si vede della tubella, la macchina di Turing rismone rello stato e e si sponta di una cella a destra. Risiono quindi enla cella 2, deve leggo l'intero 1: a questo punto intrane nello stato e e si sponta di una cella a statora, qualqui espe quindi la cella de e si ferma. Se la macchina di Turing parte, escriper rello stato a, della cella 2 vediame che termina direttamente rella colla 6, fermandosi Vicoversa, se la macchina di Turing, sereppe nello stato, a per della cella 3 vite de che la macchina cambia stato, passando allo stato b e spontardosi di che celle all'inclietos. Si rirova spiriti ella cella i in requi, dalla tella di terminone, ai veneri e interna nello estato e e si riporto di che celle in arvanti, stremando mella cella 3. Da qui centinueri a spontanti, alternativamente, chi de celle in arvanti, stremando enella cella 3. Da qui centinueria a spontanti, alternativamente, chi de accile in arvanti, stremando enella cella 3. Da volto. Venerina. Il ventro compino è quello di statutera Alla Terting, acrivendo un programma che, presu in ingesso in descrizione di una macchina stata e alla printera dei una macchina. Olimpiadi italiane di informatica 2012 - OII 2012

La battaglia del convoglio (convoglio)

Descrizione del problema

Nota storica: In il 7 e il 10 marro del 1945 c¹9 stata nell'Adantico quella che è stata definita la più grande hattaglia di convengli mai combittate. Sottemanini tudenchi si comunicameno, in maniera ciriata, le posizioni dei convengli americani da attaccara. Gli alianti consocevano, ovviamente, le posizioni dei loso convegli, cel intercettavano le comunicaziori dei telendechi. Le informazioni acquisire da queste comunicazioni di retractiva. Sono state fordamentali per il ilas con di Alian Turinga a Bienchiey Paris: qui Turing ha ideato la macchina Bomba, che ha consomitio agli alianti di morpere il ecolori dei li Diegna, la manchina per comunicazioni di rita dei reducchi.

Tomismo alla battaglia: un corregijo americane, ceirponto da N nari, è in viaggio nell'Adantico. Sottomarini tedenchi si comunicazion le posizioni delle navi e si conditinano per l'artacco. Gli allesti intercettano le comunicazioni tedenche ma riscome a decritare solo puntialmente i messaggii no sempre si riscos a ademificane di quale nave stano parlando i tedenchi, e sposo pità di una nave americana postobbe essere quella a cui simeno ristrimento. In particolare, se indichiamo com Ma. Ma-r. gli N messaggii intercettati, e con Sp. 5.5., 1 le N navi della flotta, alla luco di quanto decodificato oppi messaggio può riferieria su una o più navi, come si vede nella figura (dove N = 30, dove, per escrepio, il primo messaggio può riferio sia alla petra (30) che alla terza (52) navo.



Turing riesce a trovace una certispendenza univous tra i messeggi e le narii una corrispondenza in cui al ogri rameggio distitui carrisponde nua nare distituit. Per esempio, le 3 linea a tratto sposso in figura evidenciano 3 coppie messeggio-cuave (M0-S2, M1-S0, e M2-S1). Questa e' una corrispondenza univoca in quantite:

- per ogni i=1,2,3esiste uno ed un solo jtale che la coppia Mi-Sje' stata inclusa;
- per ogni j = 1, 2, 3 esiste uno ed un solo i tale che la coppia Mi Sj e' stata inclusa.

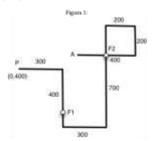
Per poter proteggere la fiotta bisegna essere sicuri della corrispondenza, e quindi dobbiamo ora accertanti che non esistano altre corrispondenze univoche interamente continuite da coppie messaggio rave consentite da ll'istarva (gli archi in figura, sia in grassetto che in tratto semplice). Per esempio, ral caso della l'igura 1 esiste anche una seconda corrispondenza univoca: M0 – St. M1 – St. M1 – St. M2. Olimpiadi italiane di informatica 2012 - OII 2012

Allenamento per la maratona (fontane)

Descrizione del problema

Nota storica: in poch sunno che Turing era un patrio maratimeta, a lal punto che il suo record personale, etherato il 25 agosto dei 1942, 2 ere e di minuti e 3 secondi, e stato di soli II minuti superiore a quello del vincinore delle Olimpiadi del 1946 (l'argentino Delfo Cabrem, che vinue in 2 coe, 34 miruti e 31 secondi.)

Alan Turing si vasole allemare per la maratona. Il suo problema è quello di riformisti d'acqua. Ha una marapa pistitorio accunta della zona, con seguine tratte le fortenelle disponibili, e valla quale ha riportato il pescoreo che intende fazo. Ha collo un percoreo formate solo da tratti in direzione estazontale (flat-Ovest) e verticale (Nond-Sud). Taring, per sereplicità, consuma Ind di acqua per oggi moirro che corre dopo aver bevuto 100ml, per semegio, è in grado di correro per 100 metri. Turing però non vuole bever mai più di 100ml per volte, e vuole correro senza essere appesarities quindi, vuole porturali appresso con seguinete i fentanelle, atutate Turing a capire qual'è la capacità della più piccola borraccia che gli consente di convere avendo serepre acqua a su afficienza.



Considerate l'esempio montrato in figura, dove l'origine degli assi (0,0) è in basso a sinistru qui Turing parte dal punto di coordinate (0,400) [maccato da una F) e orare happ 7 tanti lamph, in ordine, rispettivamente 2004, 400, 200, 200, 200, 200, 200 e 400 metri. Ci sono due fornistelle and percono, la prima (maccato come Fi) nel punto di coordinate (200, 200) e la socional (maccato come Fi) nel punto di coordinate (600, 200). Fer queste percono, l'uring he bisogno di una bornaccia de 800 milinfatti, partendo con la bornaccia piena, incontra la prima fontanella depe 600 metri. Qui Turing beve (1000ml.), e riempire la bornaccia (200ml.), cosa che gli ferrisso l'autoronnia per negotiragne la soconda.

LUISS





Olimpiadi italiane di informatica 2012 - OII 2012

La battaglia del convoglio (convoglio)

Descrizione del problema

Nota storica: tra il 7 e il 10 marzo del 1943 c'è stata nell'Atlantico quella che è stata definita la più grande battaglia di convogli mai combattuta. Sottomarini tedeschi si comunicavano, in maniera cifrata, le posizioni dei convogli americani da attaccare. Gli alleati conoscevano, ovviamente, le posizioni dei loro convogli, ed intercettavano le comunicazioni dei tedeschi. Le informazioni acquisite da queste comunicazioni cifrate, insieme alle posizioni note dei convogli americani, sono state fondamentali per il lavoro di Alan Turing a Bletchley Park: qui Turing ha ideato la macchina Bomba, che ha consentito agli alleati di rompere il codice di Enigma, la macchina per comunicazioni cifrate dei tedeschi.

Torniamo alla battaglia: un convoglio americano, composto da N navi, è in viaggio nell'Atlantico. Sottomarini tedeschi si comunicano le posizioni delle navi e si coordinano per l'attacco. Gli alleati intercettano le comunicazioni tedesche ma riescono a decrittare solo parzialmente i messaggi: non sempre si riesce a identificare di quale nave stiano parlando i tedeschi, e spesso più di una nave americana potrebbe essere quella a cui fanno riferimento. In particolare, se indichiamo con $M_0...M_{N-1}$ gli N messaggi intercettati, e con S_0 ... S_{N-1} le N navi della flotta, alla luce di quanto decodificato ogni messaggio può riferirsi a una o più navi, come si vede nella figura (dove N=3), dove, per esempio, il primo messaggio può riferirsi sia alla prima (S_0) che alla terza (S_0) nave.

M0 S0 S1 S1 S2

Figura 1:

Turing riesce a trovare una corrispondenza univoca tra i messaggi e le navi: una corrispondenza in cui ad ogni messaggio distinto corrisponde una nave distinta. Per esempio, le 3 linee a tratto spesso in figura evidenziano 3 coppie messaggio-nave (M0-S2, M1-S0, e M2-S1). Questa e' una corrispondenza univoca in quanto:

- per ogni i = 1, 2, 3 esiste uno ed un solo j tale che la coppia Mi − Sj e' stata inclusa;
- per ogni j = 1,2,3 esiste uno ed un solo i tale che la coppia Mi − Sj e' stata inclusa.

