

Esercizio → metric matching on the line

Sia $S = s_1, s_2, \dots, s_n$ un insieme di punti ordinati sulla retta reale, rappresentanti dei server.

Sia $C = c_1, c_2, \dots, c_n$ un insieme di punti ordinati sulla retta reale, rappresentanti dei client.

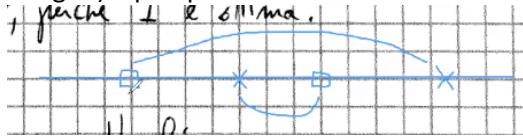
Il costo di assegnare un client c_i ad un server s_j è $|c_i - s_j|$. Si fornisca un algoritmo greedy che assegna ogni client ad un server distinto e che minimizzi il costo totale dell'assegnamento.

Soluzione

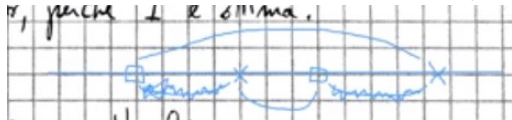
Si vuole minimizzare la somma degli assegnamenti:

- Cerco la coppia client-server più vicina e ripeto (non funziona)

Vediamo l'esempio di una coppia di client, dove si assegna la coppia più vicina (quella interna nel disegno) e poi quella esterna:



La soluzione ottima invece farebbe così, cioè assegna client/server a coppie:



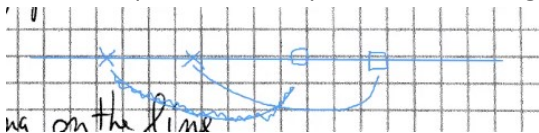
Il numero di client e di server è sempre n , quindi ogni client sarà assegnato ad un server.

Cosa si fa: *il primo client a sx viene assegnato al primo server a sx.*

È un algoritmo ottimo, nonostante non consideri le distanze.

Semplicemente, prende il primo client che trova e lo matcha con il primo server che trova.

Anche con la tecnica del *cut&paste*, si ha che la soluzione ottima (quella non tratteggiata) rimane quella buona, in quanto comunque il costo di assegnazione rimane \leq al precedente.



Alla luce di questo, l'algoritmo greedy è il seguente:

METRIC – MATCHING(S, C)

$n = C.length$

$A = C[1] - S[1]$ # assegno la prima coppia client – server

$last = 1$

for $i = 2$ to n

for $j = 1$ to $n - 1$

if $C_i - S_j > C_{(last)} - S_{(last)} + 1$

$last = i$ # assegno il client i – esimo al server i – esimo

$A = [C_i - S_j] \cup A$

return A