

-Popis myšlienky:

Algoritmus zoradí svahy podľa strmosti a postupne ich bude pridávať a testovať či sa môže dostať z bodu s do bodu f.

-Popis dátových štruktúr:

Inty v,e,s,f so vstupom, pole h s vstupom, 2d pole vstup so vstupom(začiatok svahu, koniec svahu, vypočítaná strmosť), pole do kt. sa budú pridávať svahy, vytvorenie pola bol v ktorom budú hodnoty či už som bol na stanici lanovky pod indexom, queue s pozíciami staníc lanoviek kde som už bol ale ďalej som z nich nepostupoval.

-Popis algoritmu:

Algoritmus najskôr načíta vstup vypočíta strmosť svahov a potom zoradí svahy podľa strmosti od najmenej strmého. Postupne pridáva svahy podľa strmosti(keď má viac svahov rovnakú strmosť tak ich pridá všetky a až potom skúša hľadať cestu z f do s) používa bread first search aby zistil či existuje cesta z s do f. A keď áno tak vie že našiel cestu s najmenšou strmosťou vypíše ju a skončí.

-Zdôvodnenie správnosti:

Algoritmus vždy nájde správnu odpoveď preto že skúša všetky možnosti od najmenšieho a nemôže nič vynechať a pomýliť sa.

-Odhad časovej zložitosti:

Časová maximálna zložitosť je závislá od súčtu $v, e, e \cdot \log(e)$ a $e \cdot (e+v)$.

$E \cdot \log(e)$ je zložitosť zoradenia a $e \cdot (e+v)$ je zložitosť hľadania kedby boli všetky strmosti rôzne a bolo by potrebné mať všetky svahy aby sa dalo dostať do ciela.

-Odhad pamäťovej zložitosti:

Pamäťová zložitosť je lineárna a závislá od súčtu $v + e$.

-Lepšia úprava algoritmu:

Rýchlejší algoritmus by počítal iba či sa dá dostať do f s polovicou svahov a potom podľa toho či áno alebo nie tak by počítal s $\frac{1}{4}$ alebo $\frac{3}{4}$ a takto by postupne zmenšoval kroky o ktoré by sa posúval a zabralo by mu to oveľa menej operácií. Toto riešenie som však neimplementoval a píšem ho sem iba ako môj nápad.

Môj kód:

```
from collections import deque
v,e,s,f=map(int,input().split(" "))#vstup
h=[0]*v #vytvorenie pola na vstup
for i in range(v):
    h[i]=int(input()) #zapisovanie vstupu do pola
vstup=[[] for i in range(3)] for j in range(e) #vytvorenie pola na vstup
for i in range(e):
    vstup[i][0],vstup[i][1],vstup[i][2]=map(float,input().split(" "))#zapisovanie vstupu
    vstup[i][2]=float(abs(h[int(vstup[i][0]))-h[int(vstup[i][1])]))/vstup[i][2]#počítanie
    strmosti
vstup = sorted(vstup, key=lambda x: x[2])#zoradenie pola podľa strmosti
pole = [[] for i in range(v+1)]#vytvorenie pola do kt. sa budú pridávať svahy
```

```

for i in range(0,e):#testovanie
    pole[int(vstup[i][0])].append(int(vstup[i][1])) #pridanie cesty do pola
    pole[int(vstup[i][1])].append(int(vstup[i][0])) #pridanie otocenej cesty do pola
    if i<e-1:#ked toto nieje posledny element
        if vstup[i][2]==vstup[i+1][2]:#ked je hodnota strmosti 2 vstupov rovnaka tak to
nepocita 2x
            continue
    pq = deque() #vytvorenie priority queue
    pq.append(s) #pridanie zaciatku do priority queue
    bol = [False for i in range(v)] #vytvorenie pola s hodnotami kde som uz bol
    bol[s] = True #nastavenie zaciatku na true
    while len(pq)>0:#ked je v deque nejaký prvok
        z = pq.popleft() #vymazanie elementu zlava a ulozenie do z
        for el in pole[z]: #testovanie ciest od z
            if (el == f):#testovanie či sme v cieli
                print("{:.2f}".format(vstup[i][2])) #vypísanie odpovede
                exit() #koniec programu
            if bol[el]==False:#ked sme v novom bode tak sa nastaví na true a prida sa do
pq
                pq.append(el)
                bol[el] = True

```