

Розв'язання

Розглянемо найпростіший алгоритм розв'язання задачі. Перебиратимемо всі трійки відрізків.

Для кожної трійки треба перевірити можливість існування відповідного трикутника. Якщо трикутник існує, підрахуємо сумарну вартість трьох відрізків, а з усіх знайдених вартостей виберемо найменшу. Складність алгоритму — $N(N^3)$.

А от швидше розв'язання. Розглядатимемо всі відрізки в порядку від найкоротших до найдовших і підтримуватимемо таку структуру даних: масив F , у комірці $F[C]$ якого зберігається найбільша сумарна довжина двох відрізків (з числа перших N відрізків) із загальною вартістю s . Оскільки ціни відрізків не перевищують N , сумарна вартість двох відрізків не буде більшою за $2N$. Переходячи до чергового $((k + 1)$ -го) відрізку — нехай цей відрізок має довжину L та вартість C — ми шукаємо найменше таке значення s , для якого $F[s] > L$. Це можна зробити простим лінійним пошуком. Для знайденого значення s сума $C + s$ буде найменшою можливою вартістю трикутника, найбільшою стороною якого є розглядуваний відрізок. Якщо ця сума менша за поточний мінімум знайдених вартостей, відповідним чином цей мінімум оновлюємо. Крім того, оновлюємо і сам масив $F[s]$. Для цього пробуємо взяти в пару з $(k + 1)$ -м відрізком по чергово всі відрізки від першого до k -го і оновлюємо, якщо потрібно, відповідну комірку масиву F . Таким чином, на кожному з N кроків ми виконуємо з N кроків ми виконуємо $O(N)$ операцій, тож загальна складність алгоритму — $O(N^2)$.

Тепер розглянемо оптимальне розв'язання. Воно базується на такій нескладній властивості:

Властивість. Якщо серед натуральних чисел $L_1, L_2, \dots, L_k$ немає трьох таких, що утворюють сторони трикутника, то найбільше з цих чисел не може бути меншим за K -й член послідовності Фібоначчі. Послідовність Фібоначчі задається таким чином: $F_1 = F_2 = 1, F_k = F_{k-1} + F_{k-2}$.

$k-1$
+ F_{k-2}

$k-2$
, $K \geq 3$.

Це твердження можна довести методом математичної індукції, попередньо впорядкувавши числа $L_1, L_2, \dots, L_k$ за неспаданням. Оскільки $F_{45} > 109$ (у чому можна переконатися, написавши спеціальну «дослідницьку» програму), серед будь-яких 45 натуральних чисел, які не перевищують 109, обов'язково знайдуться три, що є сторонами трикутника. Отже, зокрема і серед 45 найдешевших відрізків знайдуться три, що утворюють трикутник. Але ціни відрізків — перестановка чисел від 1 до N , тому сумарна ціна цих трьох відрізків не може перевищувати $45 + 44 + 43 = 132$. Таким чином, усі відрізки вартістю більше за 132 можна відкинути й шукати потрібну трійку лише серед

17.09.2014 Розв'язки задачі "Відрізок"

Добавил(a) Administrator

06.10.14 10:39 - Последнее обновление 06.10.14 11:38

тих, що залишилися. Маємо фактично лінійне від N розв'язання з додатком, що складає
порядку 132³ операцій.

Варіант 1

Варіант 2

```
#include "fstream"
```

```
using namespace std;
```

```
long int l[1000000],c[1000000],s,n,i,j,k;
```

```
ifstream cin("segments.dat");
```

```
ofstream cout("segments.sol");
```

```
int main()
```

```
{cin>>n;
```

```
for(i=0;i<n;i++)cin>>l[i]>>c[i];
```

17.09.2014 Розв'язки задачі "Відрізок"

Добавил(a) Administrator

06.10.14 10:39 - Последнее обновление 06.10.14 11:38

```
s=2000000000;
```

```
for(i=0;i<n-2;i++)
```

```
for(j=i+1;j<n-1;j++)
```

```
for(k=j+1;k<n;k++)
```

```
if (l[i]<l[j]+l[k] && l[j]<l[i]+l[k] && l[k]<l[j]+l[i] && c[i]+c[j]+c[k]<s)
```

```
s=c[i]+c[j]+c[k];
```

```
if (s<2000000000)cout<<s<<endl;else cout<<-1<<endl;
```

```
return 0;
```

```
}
```

```
#include "fstream"
```

```
using namespace std;
```

```
long int a[1000000];
```

17.09.2014 Розв'язки задачі "Відрізок"

Добавил(а) Administrator

06.10.14 10:39 - Последнее обновление 06.10.14 11:38

ifstream cin(	"segments.dat"	);
---------------	----------------	----

ofstream cout(	"segments.sol"	);
----------------	----------------	----

int	main()
-----	--------

{cin>>n;

k=3000;

for	(i=0;i<n;i++){cin>>l>>c;
-----	--------------------------

a[c]=l;}

ans=2000000000;

for	(i = 1; i <= n; i++)
-----	----------------------

for	(j = i + 1; j <= n; j++)
-----	--------------------------

for	(u = j + 1; u <= n; u++)
-----	--------------------------

if	(i + j + u < ans && a[i] < a[j] + a[u] && a[j] < a[i] + a[u] &
----	--

17.09.2014 Розв'язки задачі "Відрізок"

Добавил(a) Administrator

06.10.14 10:39 - Последнее обновление 06.10.14 11:38

if	(ans==2000000000)ans=-1;
----	--------------------------

cout<<ans<<endl;

return	0;
--------	----

}
