

# ДНК

За повечето от вас биологията не влиза в топ класацията по интересни предмети, но при Иванчо не е така - той е маниак на тема генетика. Сега иска да сътвори армия от мутанти, но за това ще трябва да си поиграе с дезоксирибонуклеиновата киселина или по-просто казано – ДНК. Иванчо вече знае как иска да изглеждат мутантите, т.е. крайния вид на ДНК-то им, но сега ще трябва да го сътвори на практика като прилага поредица от определен брой позволени операции върху вече съществуващо ДНК.

Може да считаме, че началното (съществуващото) ДНК и желаното от Иванчо са последователности от малки латински букви (низове), а позволените операции се извършват само върху началното (текущото), като те са:

- 1) Преместване на подниз в текущата последователност от едно място на друго.
- 2) Обръщане на подниз в текущата последователност.
- 3) Изтриване на единичен символ от текущата последователност.
- 4) Вмъкване на единичен символ (малка латинска буква) в текущата последователност.
- 5) Също така Иванчо разполага с речник, съставен от няколко по-малки части ДНК, които може да налага върху текущата последователност

За да може да живее всеки един от мутантите, задължително условие е полученото след извършване на операциите (крайното) и желаното от Иванчо ДНК да са с еднаква дължина. Овен това, Иванчо разполага с таблица, която представя генетичната разлика между всеки два символа. Чрез нея, той знае колко близо се е доближил до желаното ДНК.

Както предполагате всичко това ще отнеме много ценно време на Иванчо, а той иска да притежава мутантите възможно най-скоро, все пак кой не иска да владее вселената :).

Сега Иванчо моли вас, добри програмисти, да му помогнете да сътвори своята армия, като напишете програма **fixdna**, която по зададена начална и желаната от Иванчо ДНК да използва определен брой от позволените операции, за да получи последователност, максимално близка до желаната.

**Вход:** На първия ред на входния файл **fixdna.in** ще са записани три числа **N**, **K** и **T**, като **N** е дължината на началната и крайната последователност, **K** е големина на азбуката; съставена е от първите **K** малки латински букви и **T** е максималният брой операции, които могат да се извършват върху текущата последователност. На следващите два реда са записани два низа – **startSequence** и **targetSequence**, съответно началната последователност (текущата последователност в началото) и последователността, до която искаме максимално да “доближим” началната.

Изпълнено е че:

Дължината на **startSequence** = дължината на **targetSequence** = **N**;

**startSequence** и **targetSequence** са съставени от първите **K** малки латински букви.

На следващите **K** реда са записани **K** брой числа – матрицата **charDifference**, чрез която дефинираме “разлика между буквите”.

За нея са изпълнени:

**charDifference**[i][i] = 0, **charDifference**[i][j] = **charDifference**[j][i] за  $i \neq j$

“Разликата” между буквите  $c_1$  и  $c_2$  е равна на **charDifference**[ $c_1 - 'a'$ ][ $c_2 - 'a'$ ], ако  $c_1$  и  $c_2$  са от тип **char**; индексирането започва от 0.

На следващия ред е записано числото **V** - големина на речника (брой думи в него)

На всеки от следващите **V** реда се съдържа един стринг - **word<sub>i</sub>** -  $i$ -тата дума от речника, съставена от букви от азбуката, която дефинирахме по-рано.

**Изход:** Изходният файл **fixdna.out** трябва да съдържа число **C** - броят на операциите, които програмата ще изпълни върху първоначалната последователност.

$0 \leq C \leq T$

На следващите **C** реда е описанието на поредната операция, зададена чрез съответните параметри. Първият параметър е кодът на операцията (от 1 до 5). Операциите се извеждат в реда, в който трябва да бъдат изпълнени.

**Забележка:** При всички операции индексирането започва от 0

**Операциите** са както следва:

**1) Преместване на подниз.**

Параметри: код = 1, **left**, **right**, **lettersOnTheLeft**

Действие: Взема се поднизата **currentSequence**[**left** ... **right**] и се изтрива от **currentSequence**. След това се добавя между позиции **lettersOnTheLeft** - 1 и **lettersOnTheLeft** (с други думи се поставя така че да има **lettersOnTheLeft** символа преди него).

Условие:  $0 \leq \text{left} \leq \text{right} < |\text{currentSequence}|$ ,

$0 \leq \text{lettersOnTheLeft} \leq |\text{currentSequence}|$  (дължината се отчита след премахването на поднизата, която сме избрали)

**2) Обръщане на подниз**

Параметри: код = 2, **left**, **right**

Действие: Взема се поднизата **currentSequence**[**left** ... **right**] и елементите му се обръщат огледално (извършва се операцията reverse). Поднизът запазва позицията си.

Условие:  $0 \leq \text{left} \leq \text{right} < |\text{currentSequence}|$

**3) Изтриване на символ**

Параметри: код = 3, **index**

Действие: Изтрива символът, който се намира на позиция **index**.

Условие:  $0 \leq \text{index} < |\text{currentSequence}|$

Операцията е позволена само ако стрингът не е празен.

**4) Вмикване на символ**

Параметри: код = 4, **index**, **letter**

Действие: Всички символи от интервала [**index**,  $|\text{currentSequence}| - 1$ ] се изместват с една позиция надясно, а символът **letter** се поставя на позиция **index**.

Условие:  $0 \leq \text{index} \leq |\text{currentSequence}|$ .

**letter** трябва да е част от азбуката, дефинирана от **K**.

Позволено е текущият стринг да стане с дължина по-голяма от **N**.

### 5) Налагане на дума от речника

Параметри: код = 5, **wordIndex**, **positionIndex**

Действие: Взема се думата `dictionary[wordIndex]` и се “налага” върху последователността, започвайки от позиция **positionIndex**. Елементите на подниза `currentSequence[positionIndex ... positionIndex + |word|]` се заместват с думата.

Условие:  $0 \leq \text{wordIndex} < V$ ;

$0 \leq \text{positionIndex} \leq N - |\text{word}|$ .

Думата не трябва да излиза извън границите на последователността.

#### Оценяване:

Ако някоя от операциите е невалидна, програмата получава 0 точки на съответния тест.

Нека означим крайната последователност с `finalSequence`.

Ако  $|\text{finalSequence}| \neq N$ , програмата получава 0 точки на съответния тест.

Иначе дефинираме  $\text{yourScore} = \sum \text{charDifference}[\text{finalSequence}[i]][\text{targetSequence}[i]]$ ,  $i = 0..N-1$

$\text{minScore}$  е минималният резултат, получен от всички коректни програми за този тест.

Програмата получава  $(\text{minScore} / \text{yourScore})^2$  процента от точките, предвидени за съответния тест.

#### Ограничения:

За всички тестове:

$K \leq 26$

В 10% от тестовете:

$N \leq 100$

$T \leq 20$

$V \leq 5$

$|\text{word}_i| \leq 10$

$0 \leq \text{charDifference}[i][j] \leq 20$

В 20% от тестовете:

$N \leq 1000$

$K \leq 5$

$T \leq 100$

$V = 0$

$0 \leq \text{charDifference}[i][j] \leq 20$

В 20% от тестовете:

$N \leq 5000$

$T \leq 500$

$V \leq 10$

$|\text{word}_i| \leq 25$

$0 \leq \text{charDifference}[i][j] \leq 30$

В 25% от тестовете:  
N <= 20 000  
K <= 15  
T <= 1000  
V <= 25  
|word<sub>i</sub>| <= 50  
0 <= charDifference[i][j] <= 40

В 25% от тестовете:  
N <= 200 000  
T <= 15 000  
V <= 50  
|word<sub>i</sub>| <= 100  
0 <= charDifference[i][j] <= 50

**Ограничение за време:** 8 сек  
**Ограничение за памет:** 256 MB

Предварителни тестове: 20  
Финални тестове: 100

**Примерен тест:**

fixdna.in	fixdna.out
10 3 5 abcbaaccbb bbaaccacba 0 2 3 2 0 1 3 1 0 3 abc aaba bcc	5 1 3 6 2 3 0 5 0 6 2 6 8 4 6 a
Score: 0	

**Обяснение на изхода:**

Текущата последователност след всяка операция е:

“abc**ba**accbb” -> “ab**ba**accbb”

“ab**ba**accbb” -> “bbaaccbb”

“bbaaccbb” -> “bbaacc**abc**”

“bbaacc**abc**” -> “bbaacc**cba**”

“bbaacc**cba**” -> “bbaaccacba”

Score = 0, защото за  $i \in \{0..N-1\}$   $\text{charDifference}[\text{startSequence}[i]][\text{currentSequence}[i]] == 0$ .  
С други думи  $\text{startSequence} == \text{currentSequence}$ .