



# Längste Besichtigung

Die Veranstalter der IOI 2023 haben keinen Plan! Insbesondere nicht für die Besichtigung des Freilichtmuseums Ópusztaszer. Aber vielleicht kannst du helfen ...

In Ópusztaszer kann man  $N$  Stationen besichtigen, nummeriert von 0 bis  $N - 1$ .

Außerdem verbindet ein Netz aus (direkten) **Wegen**, die man in beide Richtungen nutzen kann, einige Stationen. Für jedes Paar von Stationen kann es höchstens einen Weg zwischen diesen Stationen geben. Dummerweise wissen die Veranstalter *nicht*, zwischen welchen Stationen es Wege gibt.

Für den Besichtigungsplan spielt die **Dichte** des Wegenetzes in Ópusztaszer eine Rolle. Die Dichte ist **mindestens**  $\delta$ , wenn es zwischen je 3 unterschiedlichen Stationen mindestens  $\delta$  Wege gibt. In anderen Worten: Für je drei Stationen  $(u, v, w)$  mit  $0 \leq u < v < w < N$  gibt es für mindestens  $\delta$  der Stationspaare  $(u, v)$ ,  $(v, w)$  und  $(u, w)$  einen Weg zwischen den entsprechenden Stationen.

Die Veranstalter *wissen* immerhin, dass die Dichte des Wegenetzes mindestens  $D$  ist.  $D$  ist eine positive ganze Zahl und kann höchstens 3 sein.

Die Veranstalter versuchen nun, mit **Anfragen** an die Verwaltung von Ópusztaszer weitere Informationen über das Wegenetz zu erhalten. In jeder Anfrage müssen sie zwei (nicht leere) Arrays von Stationen benennen:  $[A[0], \dots, A[P - 1]]$  und  $[B[0], \dots, B[R - 1]]$ . Die Stationen in den Arrays sind paarweise verschieden, also:

- $A[i] \neq A[j]$  für alle  $i, j$  mit  $0 \leq i < j < P$ ;
- $B[i] \neq B[j]$  für alle  $i, j$  mit  $0 \leq i < j < R$ ;
- $A[i] \neq B[j]$  für alle  $i, j$  mit  $0 \leq i < P$  und  $0 \leq j < R$ .

Die Verwaltung ist zwar nicht planlos, aber lustlos. Auf eine Anfrage antwortet sie nur, ob es zwischen einer Station aus  $A$  und einer Station aus  $B$  einen Weg gibt.

Dazu betrachtet die Verwaltung alle Paare  $i$  und  $j$  mit  $0 \leq i < P$  und  $0 \leq j < R$ . Wenn es für eines dieser Paare einen Weg zwischen den Stationen  $A[i]$  und  $B[j]$  gibt, antwortet sie *true*, ansonsten *false*.

Eine **Besichtigung** der Länge  $l$  ist eine Folge von  $l$  *verschiedenen* Stationen  $t[0], t[1], \dots, t[l - 1]$ , so dass es zwischen je zwei aufeinanderfolgenden Stationen  $t[i]$  und  $t[i + 1]$  ( $0 \leq i \leq l - 2$ ) einen Weg gibt. Eine Besichtigung der Länge  $l$  ist eine **längste Besichtigung**, wenn es keine Besichtigung gibt, die mindestens Länge  $l + 1$  hat.

Die Veranstalter sind planlos *und* lustlos und überlassen dir die ganze Arbeit: Du sollst die Anfragen an die Verwaltung von Ópusztaszer übernehmen und so eine längste Besichtigung des Museums bestimmen.

## Implementierungsdetails

Implementiere die folgende Funktion:

```
int[] longest_trip(int N, int D)
```

- $N$ : die Anzahl an Stationen in Ópusztaszer.
- $D$ : die garantierte minimale Dichte des Wegenetzes.
- Diese Funktion soll ein Array  $t = [t[0], t[1], \dots, t[l-1]]$  zurückgeben, das eine längste Besichtigung beschreibt.
- Diese Funktion kann in jedem Testfall **mehrfach** aufgerufen werden.

Die obige Funktion kann die folgende Funktion aufrufen:

```
bool are_connected(int[] A, int[] B)
```

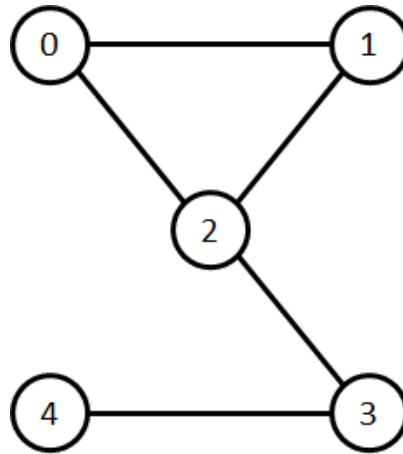
- $A$ : ein nicht leeres Array von verschiedenen Stationen.
- $B$ : ein nicht leeres Array von verschiedenen Stationen.
- $A$  und  $B$  sollten keine gemeinsame Station haben.
- Diese Funktion gibt `true` zurück, falls es eine Station in  $A$  und eine Station in  $B$  gibt, zwischen denen es einen Weg gibt. Ansonsten gibt die Funktion `false` zurück.
- In jedem Aufruf von `longest_trip` kann diese Funktion höchstens 32 640 Mal aufgerufen werden, und insgesamt kann die Funktion höchstens 150 000 Mal aufgerufen werden.
- Die Gesamtlänge aller Arrays  $A$  und  $B$ , die dieser Funktion über alle Aufrufe hinweg übergeben werden, darf 1 500 000 nicht überschreiten.

Der Grader ist **nicht adaptiv**. Jede Einsendung wird auf den gleichen Testfällen bewertet. Das heißt, dass sowohl die Werte von  $N$  und  $D$  als auch die Paare an Stationen, zwischen denen es Wege gibt, für jeden Aufruf von `longest_trip` innerhalb eines Testfalls von Beginn an festgelegt sind.

## Beispiele

### Beispiel 1

Betrachte ein Szenario mit  $N = 5$ ,  $D = 1$ , bei dem es zwischen den Stationen diese Wege gibt:



Die Funktion `longest_trip` wird also so aufgerufen:

```
longest_trip(5, 1)
```

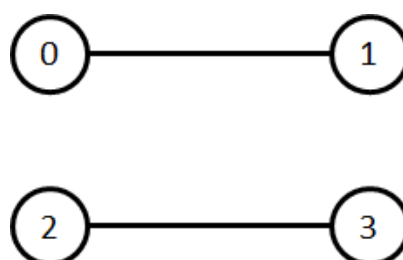
Diese Funktion kann beispielsweise `are_connected` nacheinander so aufrufen:

Aufruf	Paare mit Wegen	Rückgabewert
<code>are_connected([0], [1, 2, 4, 3])</code>	(0,1) und (0,2)	true
<code>are_connected([2], [0])</code>	(2,0)	true
<code>are_connected([2], [3])</code>	(2,3)	true
<code>are_connected([1, 0], [4, 3])</code>	keine	false

Nach dem vierten Aufruf ist klar, dass es für *keines* der Stationspaare (1,4), (0,4), (1,3) und (0,3) einen Weg gibt. Da die Dichte des Netzwerkes mindestens  $D = 1$  ist, können wir aus der Betrachtung der Stationen (0,3,4) schließen, dass es für das Paar (3,4) einen Weg gibt. Aus ähnlichen Gründen muss es zwischen den Stationen 0 und 1 einen Weg geben.

Ab diesem Punkt lässt sich schließen, dass  $t = [1, 0, 2, 3, 4]$  eine Besichtigung der Länge 5 ist und dass keine Besichtigung mit einer Länge größer als 5 existiert. Deshalb kann die Funktion `longest_trip` das Array `[1, 0, 2, 3, 4]` zurückgeben.

Betrachte nun ein anderes Szenario mit  $N = 4$ ,  $D = 1$ , bei dem es zwischen den Stationen diese Wege gibt:



Die Funktion `longest_trip` wird also so aufgerufen:

```
longest_trip(4, 1)
```

In diesem Szenario ist die Länge einer längsten Besichtigung 2. Nach ein paar Aufrufen von `are_connected` kann deshalb die Funktion `longest_trip` eines der Arrays `[0, 1]`, `[1, 0]`, `[2, 3]` oder `[3, 2]` zurückgeben.

## Beispiel 2

Teilaufgabe 0 enthält einen zusätzlichen Beispieltestfall mit  $N = 256$  Stationen. Dieser Testfall ist im Anhang enthalten, den du vom Wettbewerbssystem runterladen kannst.

## Beschränkungen

- $3 \leq N \leq 256$
- Die Summe der  $N$  über alle Aufrufe von `longest_trip` ist maximal 1 024 in jedem Testfall.
- $1 \leq D \leq 3$

## Teilaufgaben

1. (5 Punkte)  $D = 3$
2. (10 Punkte)  $D = 2$
3. (25 Punkte)  $D = 1$ . Sei  $l^*$  die Länge einer längsten Besichtigung. Die Funktion `longest_trip` muss keine Besichtigung der Länge  $l^*$  zurückgeben. Stattdessen soll die Funktion eine Besichtigung zurückgeben, deren Länge mindestens  $\left\lceil \frac{l^*}{2} \right\rceil$  ist.
4. (60 Punkte)  $D = 1$

In Teilaufgabe 4 wird deine Punktzahl basierend auf der Anzahl an Aufrufen der Funktion `are_connected` innerhalb eines einzelnen Aufrufs von `longest_trip` bestimmt. Sei  $q$  die maximale Anzahl an Aufrufen von `are_connected` über alle Aufrufe von `longest_trip` für alle Testfälle dieser Teilaufgabe. Deine Punktzahl für diese Teilaufgabe wird nach der folgenden Tabelle berechnet:

Bedingung	Punktzahl
$2\,750 < q \leq 32\,640$	20
$550 < q \leq 2\,750$	30
$400 < q \leq 550$	45
$q \leq 400$	60

Falls in irgendeinem der Testfälle die Aufrufe der Funktion `are_connected` nicht den Vorgaben aus den Implementierungsdetails entsprechen, wird die Punktzahl deiner Lösung für diese Teilaufgabe 0 sein.

## Beispielgrader

Sei  $C$  die Anzahl an Szenarios, also die Anzahl an Aufrufen von `longest_trip`. Der Beispielgrader liest die Eingabe im folgenden Format:

- Zeile 1:  $C$

Dann folgen die Beschreibungen von  $C$  Szenarien.

Der Beispielgrader liest die Beschreibung jedes Szenarios im folgenden Format:

- Zeile 1:  $N \ D$
- Zeile  $1 + i$  ( $1 \leq i < N$ ):  $U_i[0] \ U_i[1] \ \dots \ U_i[i - 1]$

Hier ist jedes  $U_i$  ( $1 \leq i < N$ ) ein Array der Größe  $i$ , das beschreibt, für welche Stationspaare es einen Weg gibt. Für all  $i$  und  $j$  mit  $1 \leq i < N$  und  $0 \leq j < i$  gilt:

- falls es zwischen den Stationen  $j$  und  $i$  einen Weg gibt, dann soll  $U_i[j]$  den Wert 1 haben;
- falls es zwischen den Stationen  $j$  und  $i$  keinen Weg gibt, dann soll  $U_i[j]$  den Wert 0 haben.

In jedem Szenario, bevor `longest_trip` aufgerufen wird, überprüft der Beispielgrader, ob die Dichte im Straßennetzwerk mindestens  $D$  ist. Falls diese Bedingung nicht erfüllt ist, gibt er die Nachricht `Insufficient Density` aus und terminiert.

Falls der Beispielgrader einen fehlerhaften Aufruf von `are_connected` erkennt, gibt er `Protocol Violation: <MSG>` aus, wobei `<MSG>` eine der folgenden Fehlermeldungen ist:

- `invalid array`: in einem Aufruf von `are_connected` gilt für mindestens eines der Arrays  $A$  und  $B$ :
  - das Array ist leer, oder
  - es enthält ein Element, das keine ganze Zahl zwischen 0 und  $N - 1$  (eingeschlossen) ist, oder
  - es enthält ein Element mindestens zweimal.
- `non-disjoint arrays`: in einem Aufruf von `are_connected` haben die Arrays  $A$  und  $B$  mindestens eine gemeinsame Station.
- `too many calls`: die Anzahl an Aufrufen von `are_connected` überschreitet 32 640 innerhalb eines Aufrufs von `longest_trip` oder überschreitet 150 000 insgesamt.
- `too many elements`: die Gesamtanzahl an Stationen, die an `are_connected` über alle Aufrufe übergeben wurden, überschreitet 1 500 000.

Seien ansonsten  $t[0], t[1], \dots, t[l-1]$  die Elemente des Array, das durch `longest_trip` in einem Szenario zurückgegeben wird, für irgendein nichtnegatives  $l$ . Der Beispielgrader gibt drei Zeilen für dieses Szenario im folgenden Format aus:

- Zeile 1:  $l$
- Zeile 2:  $t[0] \ t[1] \ \dots \ t[l-1]$
- Zeile 3: die Anzahl an Aufrufen von `are_connected` in diesem Szenario

Am Ende gibt der Beispielgrader folgendes aus:

- Zeile  $1 + 3 \cdot C$ : die maximale Anzahl an Aufrufen von `are_connected` über alle Aufrufe von `longest_trip`