

ふたつの

坂部 圭哉

ふたつの



坂部 圭哉

ふたつの

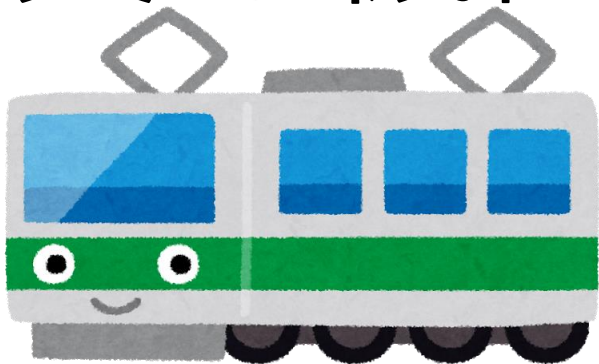
交通機関

交通機関

坂部 圭哉

ふたつの

交通機関



交通機関



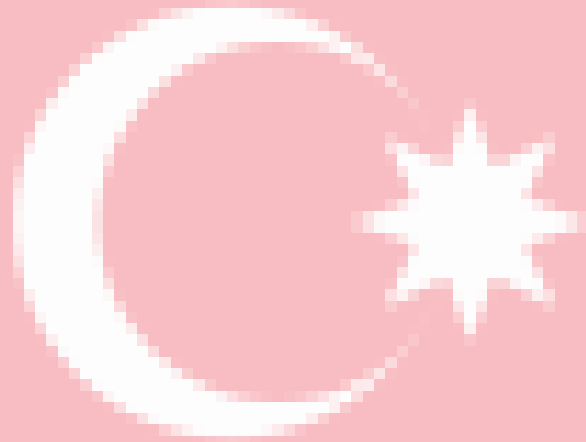
坂部 圭哉

IOI 2019

IOI 2019



IOI 2019



IOI 2019



IOI 2019



IOI 2019



IOI 2019



アゼルバイジャン

IOI 2019



Azerbaijan

IOI 2019



AzerBaiijan

問題概要

- 連結な重み付き無向グラフ
- 一部の辺の情報は **Azer** に
残りの情報は **Baijan** に与えられる
- **Azer** は、頂点0からそれぞれの頂点までの距離を知りたい
- 58,000 ビットまで双方向に情報を送ることができる

小課題1 ($A = 0$)

- $A = 0$



小課題1 ($A = 0$)

- $A = 0$
- **Azer**の辺が無い

小課題1 ($A = 0$)

- $A = 0$
- **Azer**の辺が無い
- 全辺が**Baijan**にある

小課題1 ($A = 0$)

- $A = 0$

- **Azer**の辺が無い

- 全辺が**Baijan**にある

→ **Baijan**は都市0からの距離(答え)が分かる

小課題1 (A = 0)

1. Baijanが距離を求める
2. 距離を Azer に送る

1. Baijanが距離を求める

- $N \leq 2,000$

- Dijkstra法

時間 $O((N + B)\log B)$

2. 距離を **Azer** に送る

- $N \leq 2,000 < 2^{11}$
- (重み) $\leq 500 < 2^9$

2. 距離を **Azer** に送る

- $N \leq 2,000 < 2^{11}$
- (重み) $\leq 500 < 2^9$
- (距離) $< 2^{20}$

2. 距離を **Azer** に送る

- $N \leq 2,000 < 2^{11}$

- (重み) $\leq 500 < 2^9$

- (距離) $< 2^{20}$

→ (頂点, 距離) を送る

$$1,999(11 + 20) = 61,969 \text{ bit}$$

2. 距離を **Azer** に送る

- $N \leq 2,000 < 2^{11}$

- (重み) $\leq 500 < 2^9$

- (距離) $< 2^{20}$

→ 頂点番号順に距離だけ

$$1,999 \times 20 = 39,980 \text{ bit}$$

2. 距離を **Azer** に送る

- 実装

Baijan は `InitB` 内で

`SendB` を連続で呼び出す

Azer は累計 `bit` 数を覚えて

`20bit` ごとに整数に変換

小課題2 ($B \leq 1,000$)

- $B \leq 1,000$



小課題2 ($B \leq 1,000$)

- $B \leq 1,000$
- **Baijan**の辺が少ない

小課題2 ($B \leq 1,000$)

- $B \leq 1,000$
- **Baijan**の辺が少ない
→ **Baijan**の辺の情報を
全て送れないだろうか

小課題2 ($B \leq 1,000$)

- $S[j] \leq 2,000 < 2^{11}$

- $T[j] \leq 2,000 < 2^{11}$

- $D[j] \leq 500 < 2^9$

→ $(S[j], T[j], D[j])$ を送る

$$1,000(11+11+9) = 31,000 \text{ bit}$$

小課題3 ($A + B = N - 1$)

- $A + B = N - 1$



小課題3 ($A + B = N - 1$)

- $A + B = N - 1$

- 木



小課題3 ($A + B = N - 1$)

- $A + B = N - 1$

- 木

- $B \leq N - 1$, 多くない

→ **Baijan**の全辺を
送れないだろうか

小課題3 ($A + B = N - 1$)

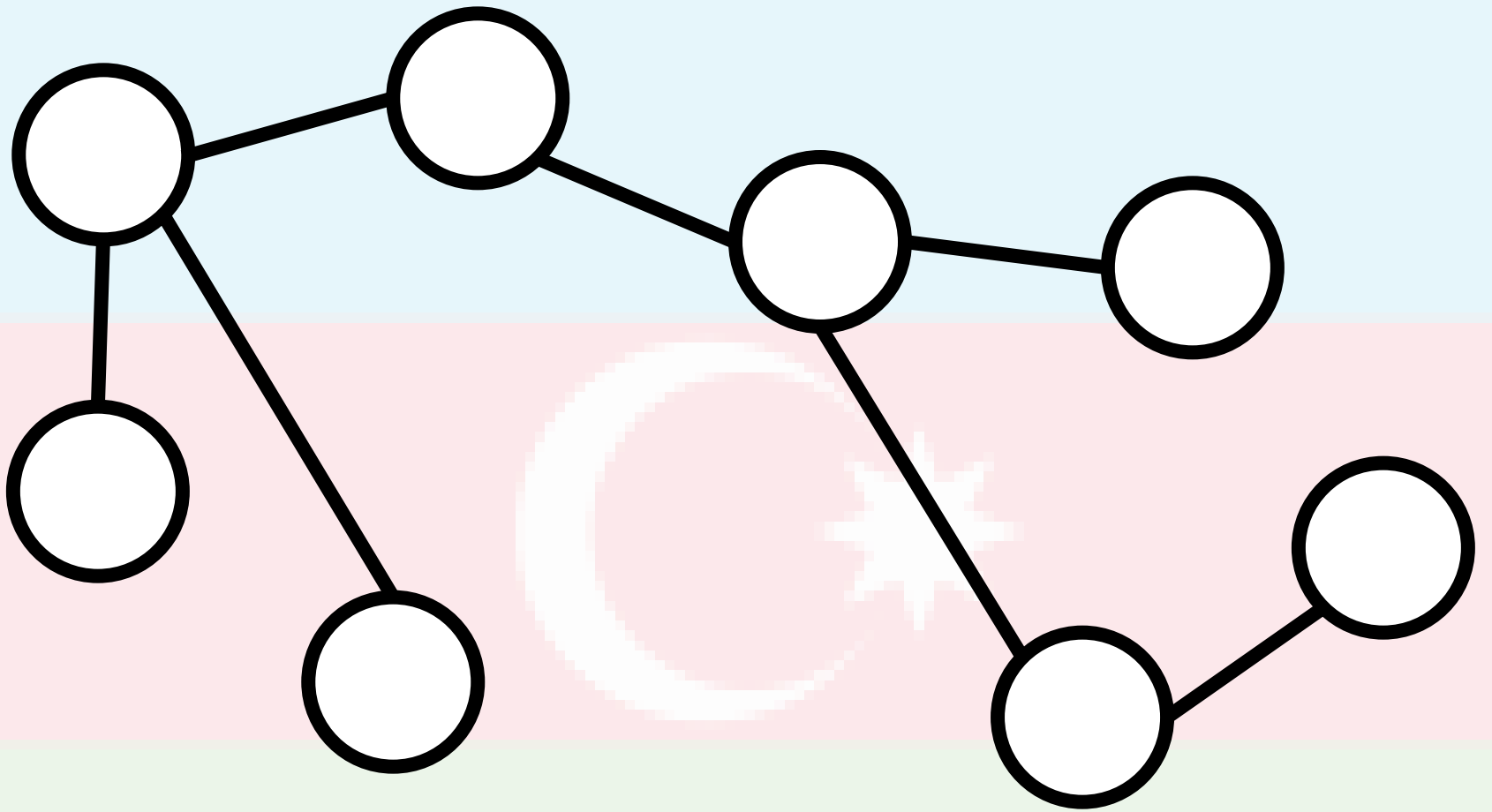
もし愚直に送ると...

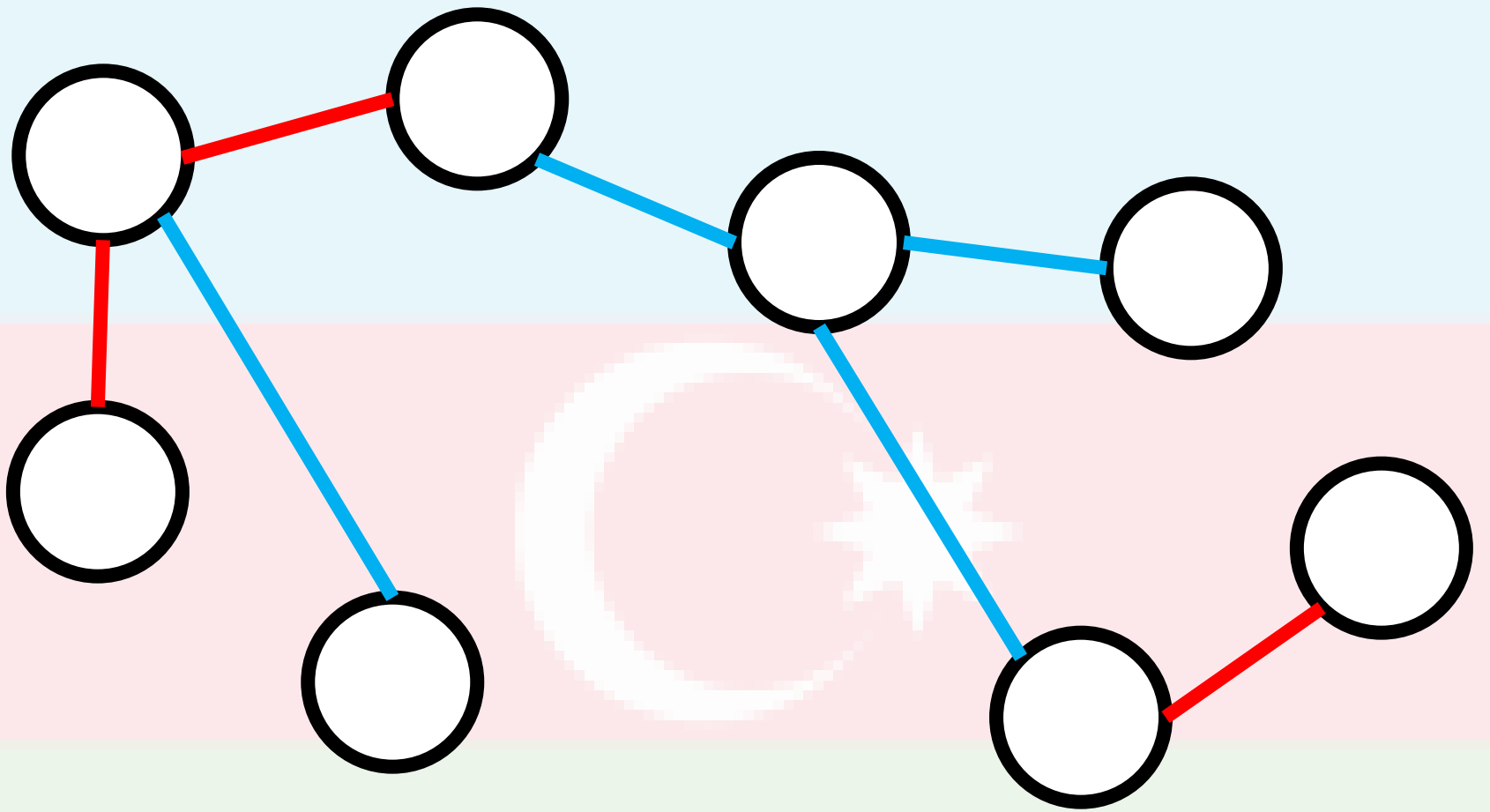
$$1,999(11+11+9)=61,969 \text{ bit}$$

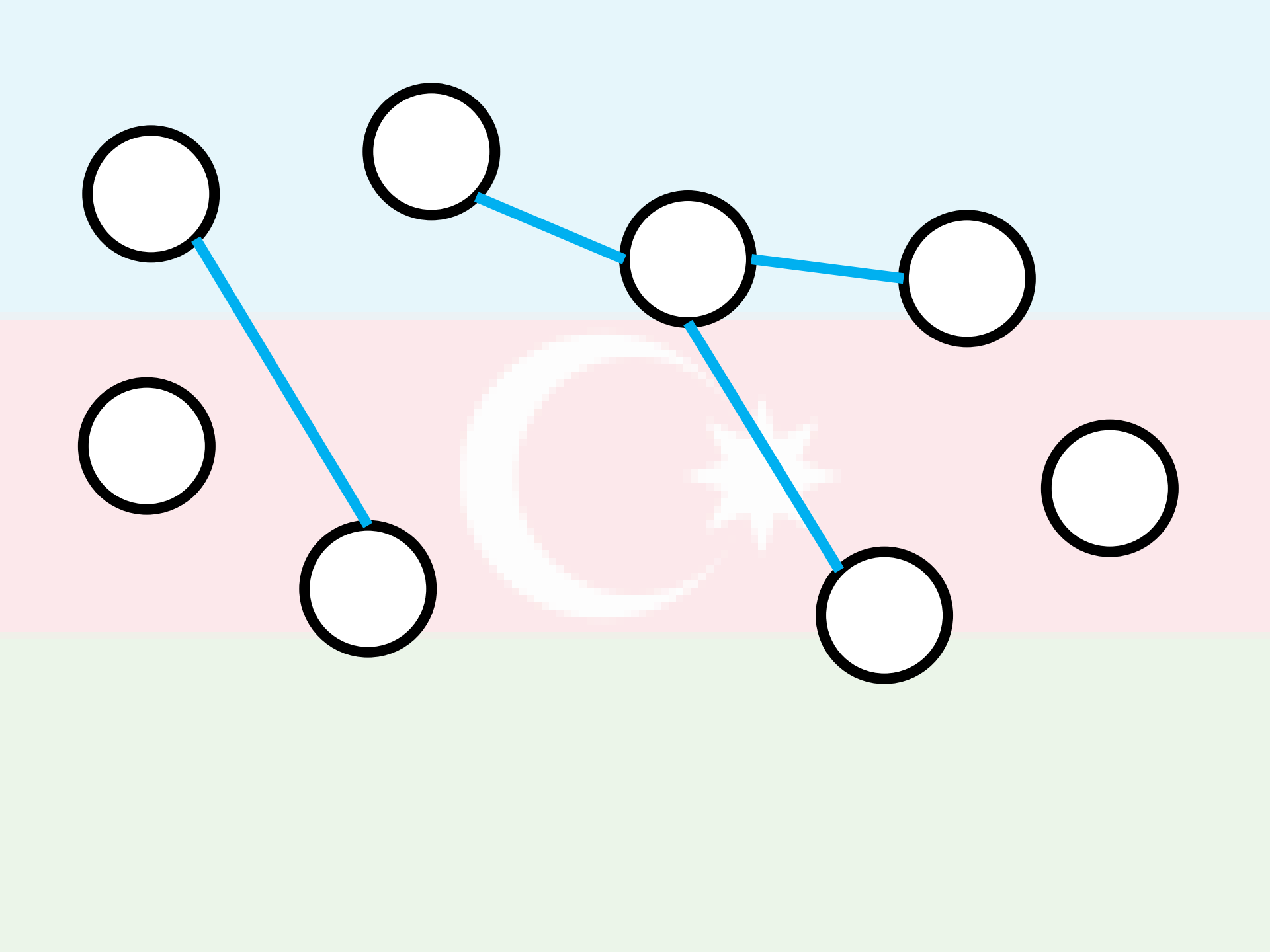
小課題3 ($A + B = N - 1$)

木の性質を考える









小課題3 ($A + B = N - 1$)

Baijanの持っている辺は



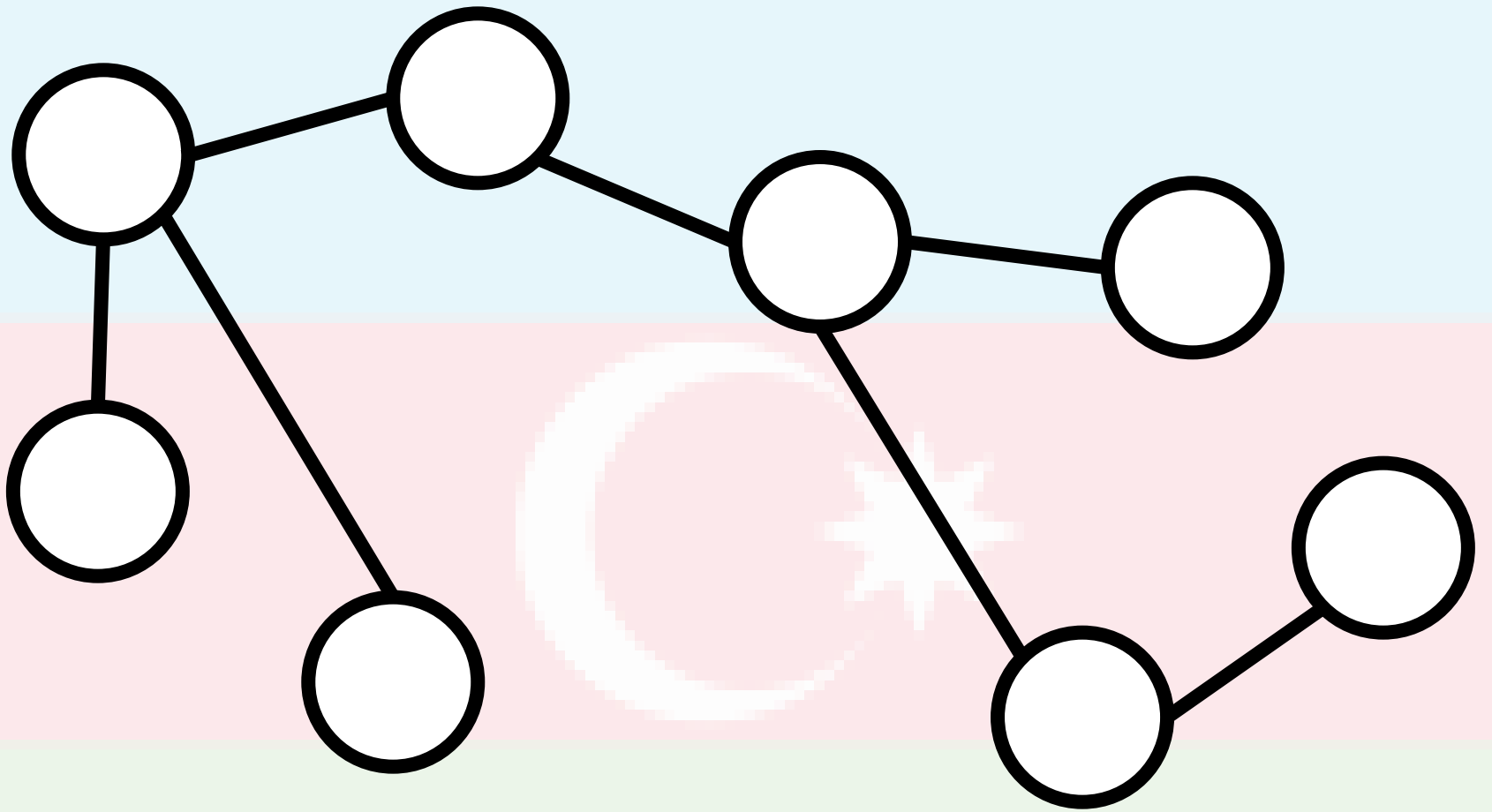
小課題3 ($A + B = N - 1$)

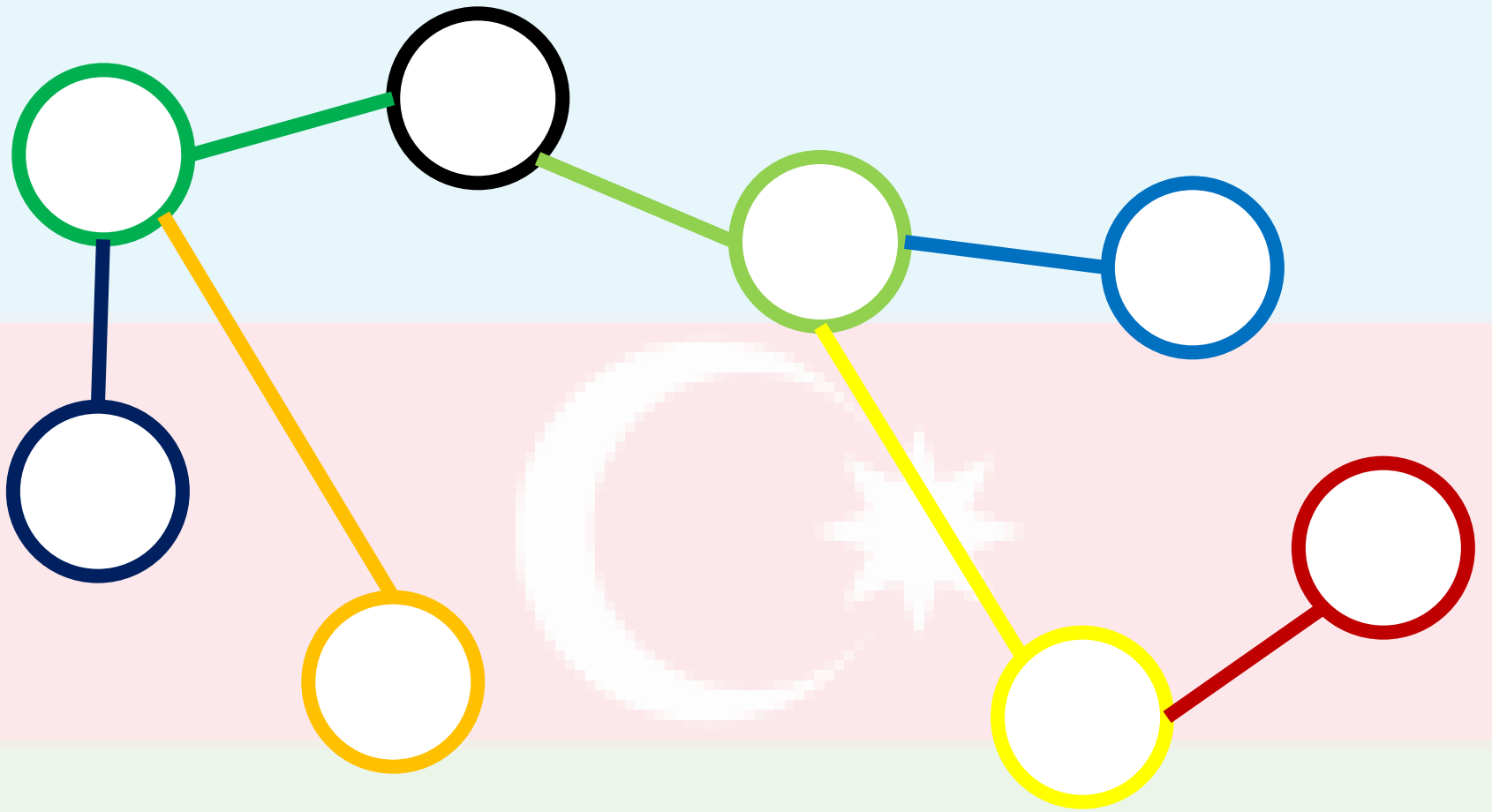
Baijanの持っている辺は

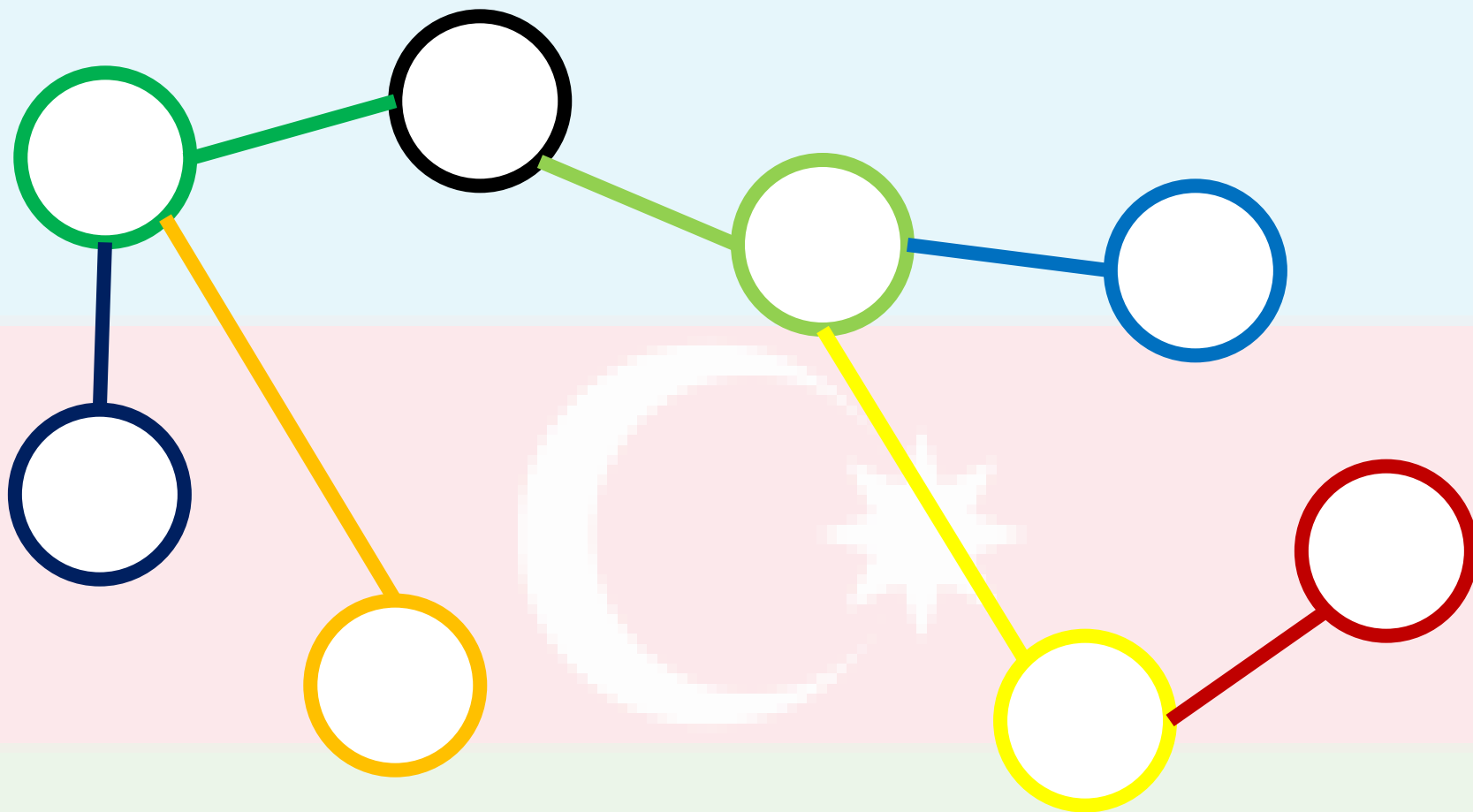
木
森

...木の集合体

もう少し木の性質を考える







1頂点を除き、頂点と辺が対応
(この対応はDFS等で得られる)

小課題3 ($A + B = N - 1$)

1. Baijanの辺を
頂点と対応づける
2. k 回目には、
頂点 k に対応する辺の情報
(反対の頂点, 重み)を送る

$$1,999(11 + 9) = 39,980 \text{ bit}$$

小課題4 ($N \leq 900$)

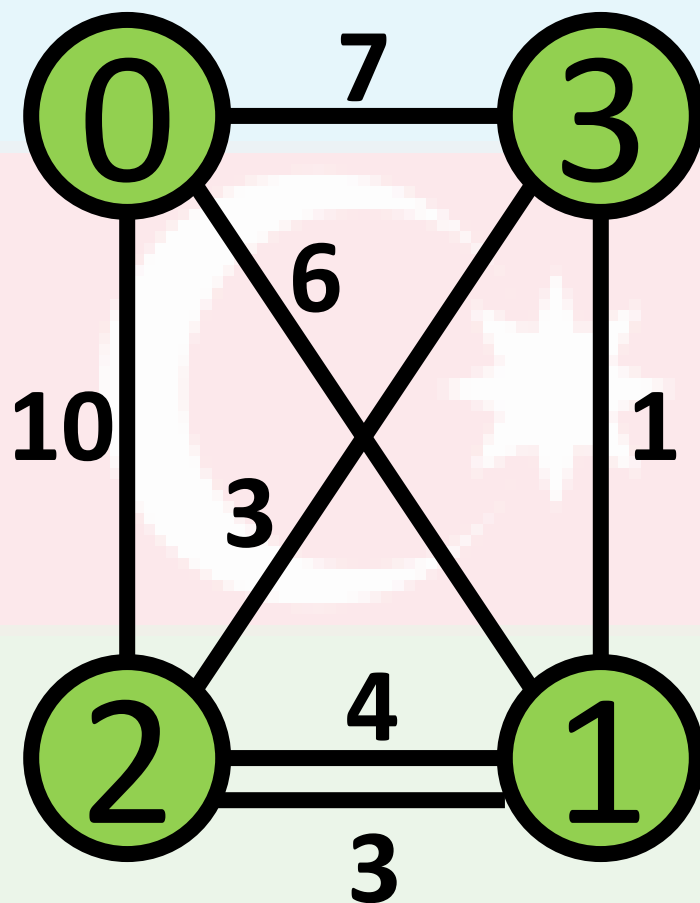
- 特に嬉しい性質なし



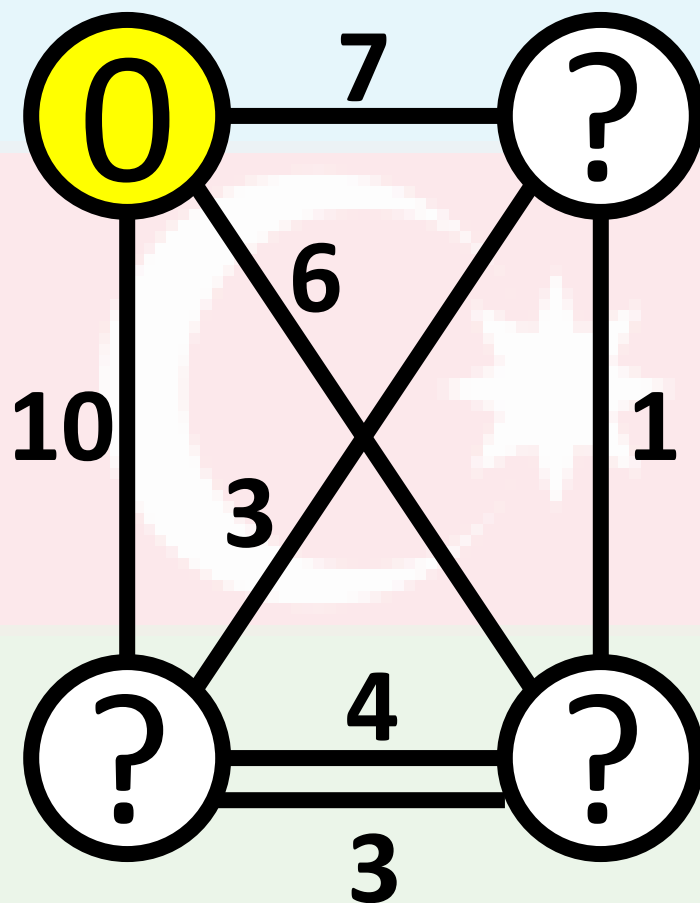
小課題4 ($N \leq 900$)

- 嬉しい性質なし
- 「一点から各頂点までの距離を知りたい」
- Dijkstra法を応用できる？

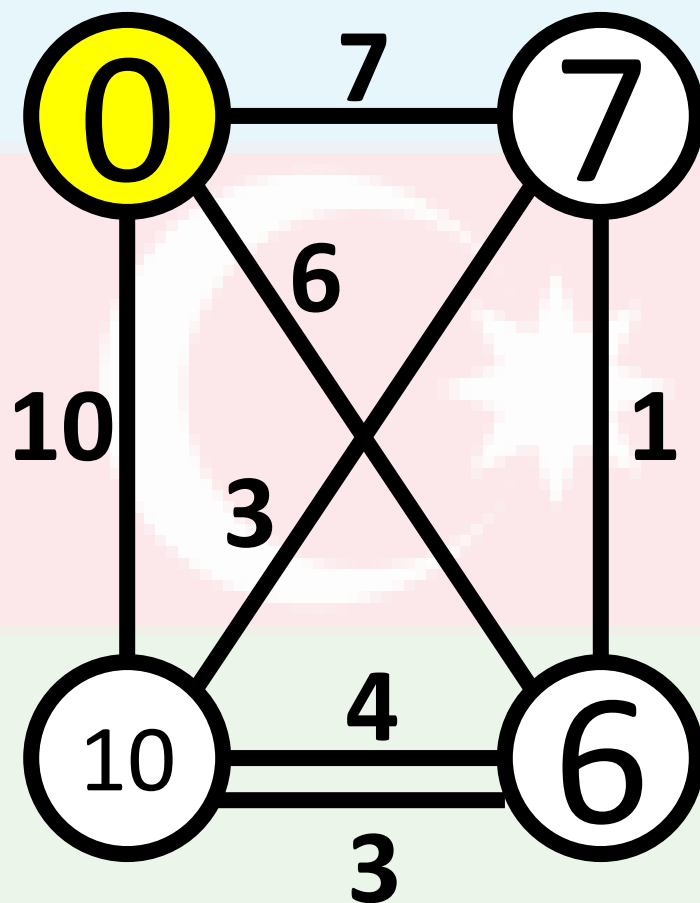
Dijkstra法



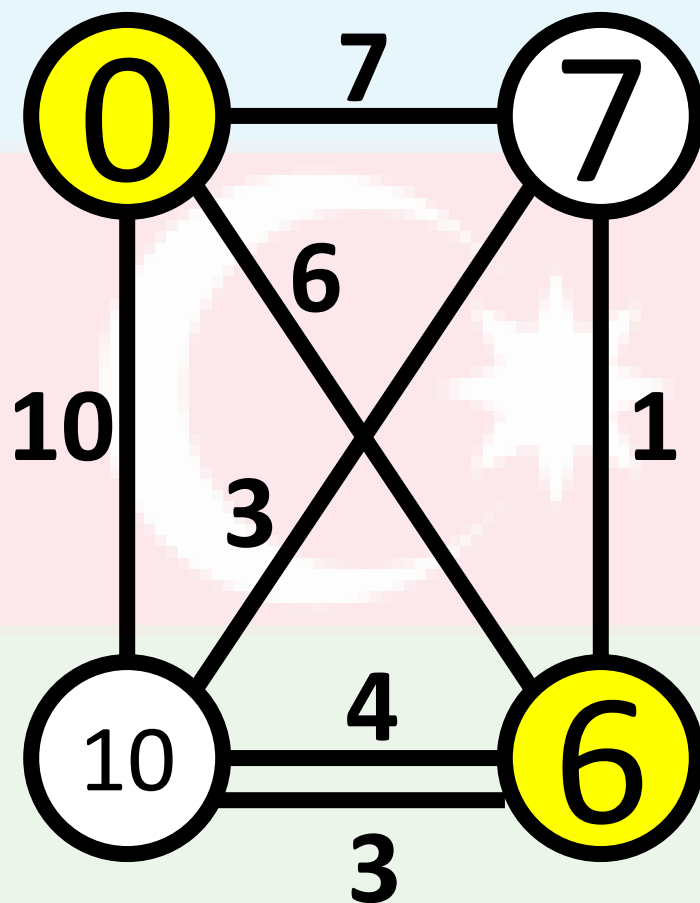
Dijkstra法



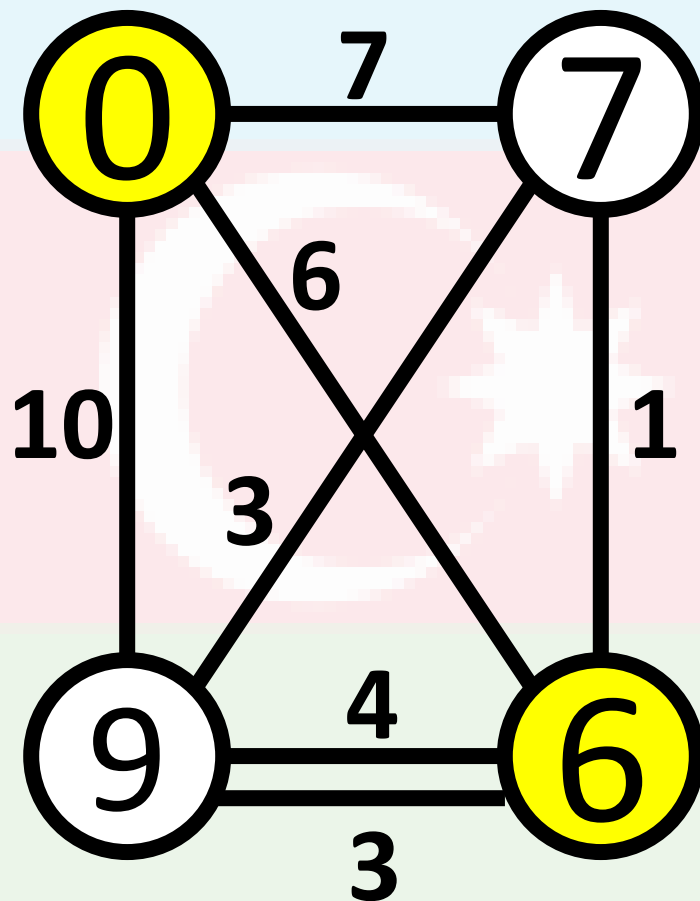
Dijkstra法



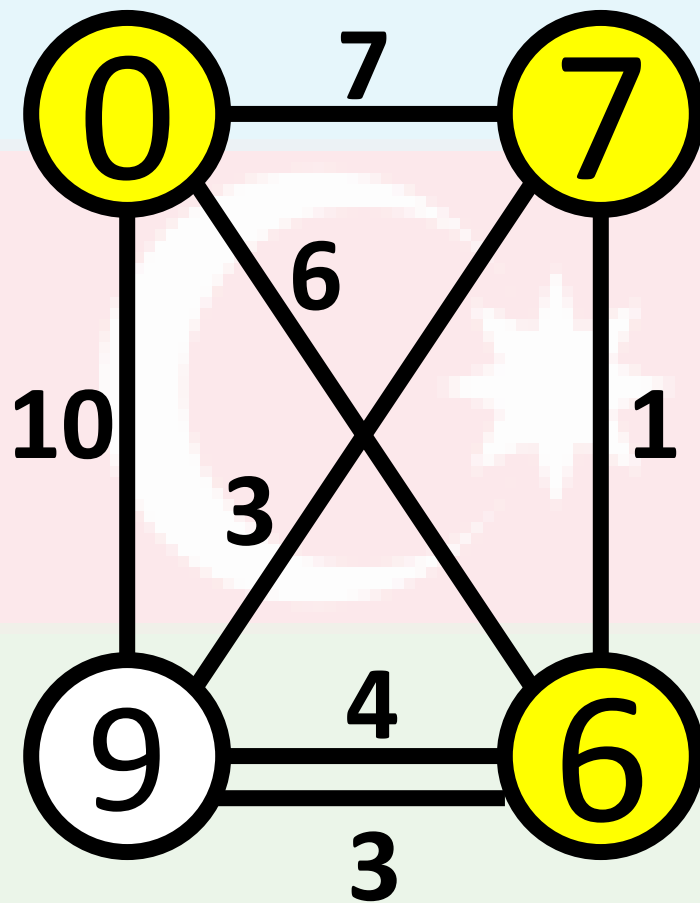
Dijkstra法



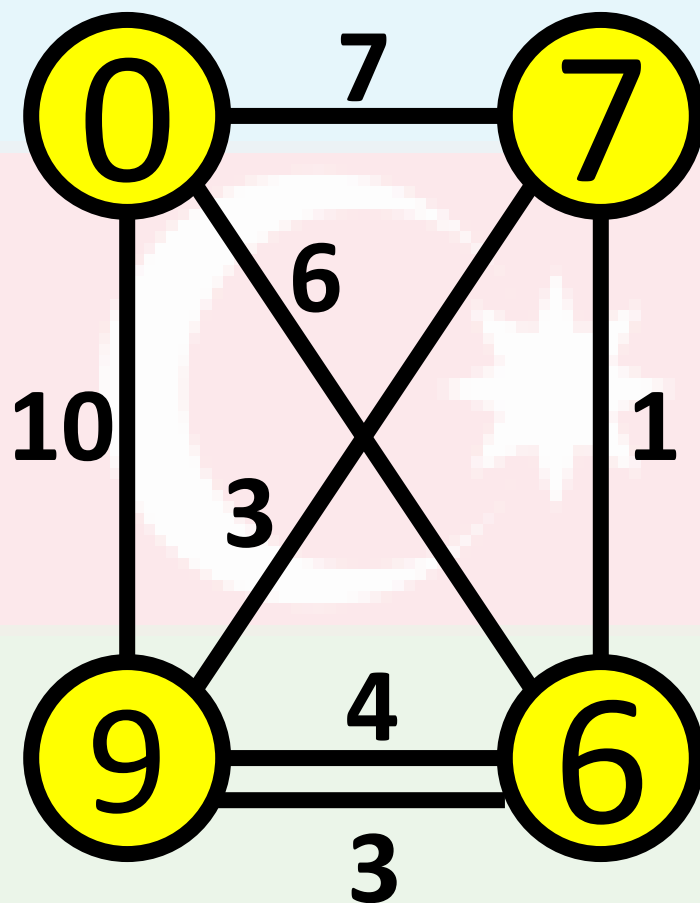
Dijkstra法



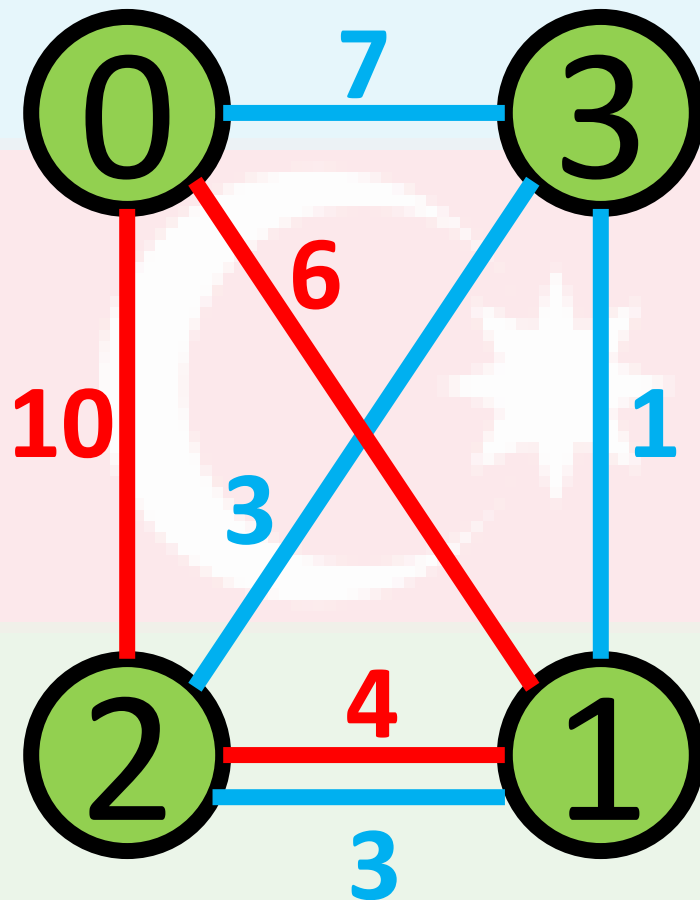
Dijkstra法



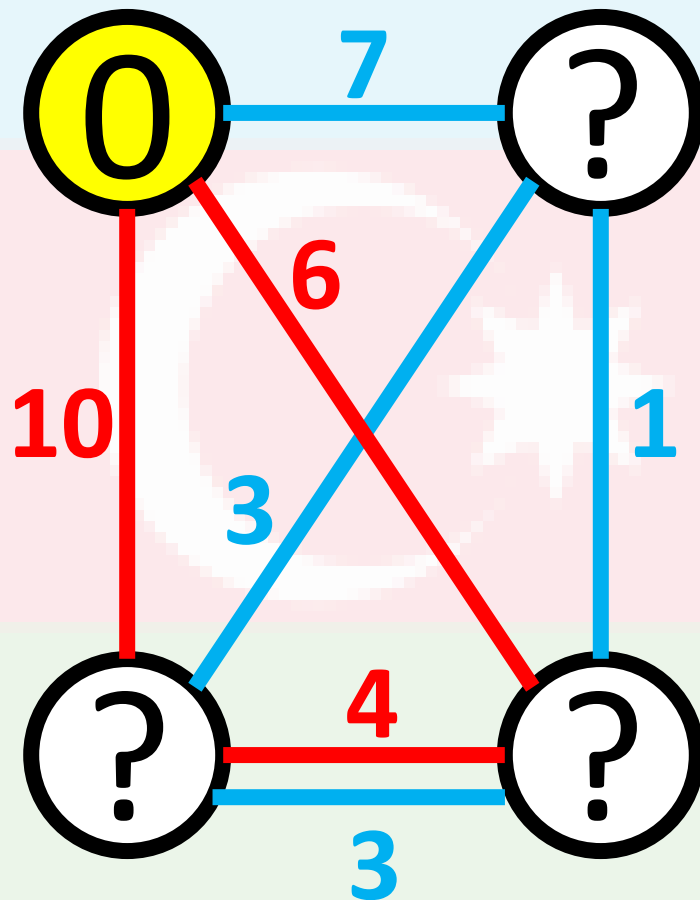
Dijkstra法



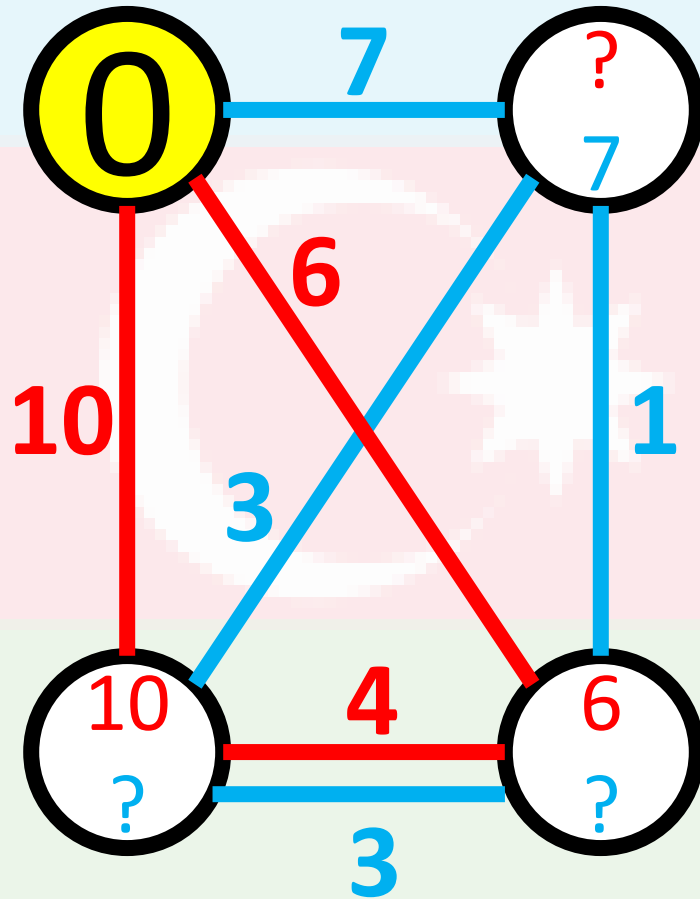
辺が2種類あるとき



辺が2種類あるとき

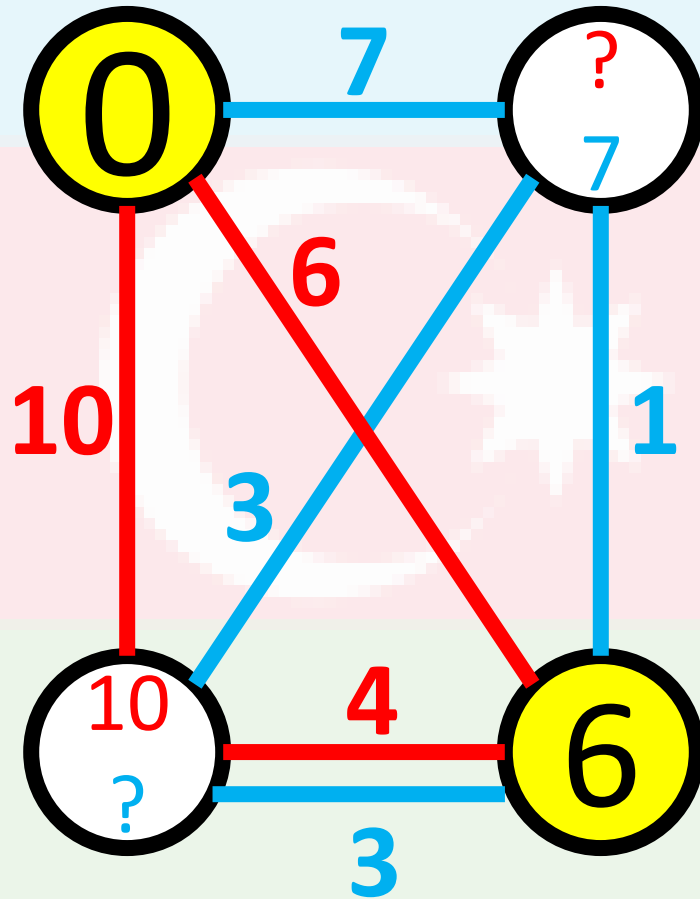


辺が2種類あるとき



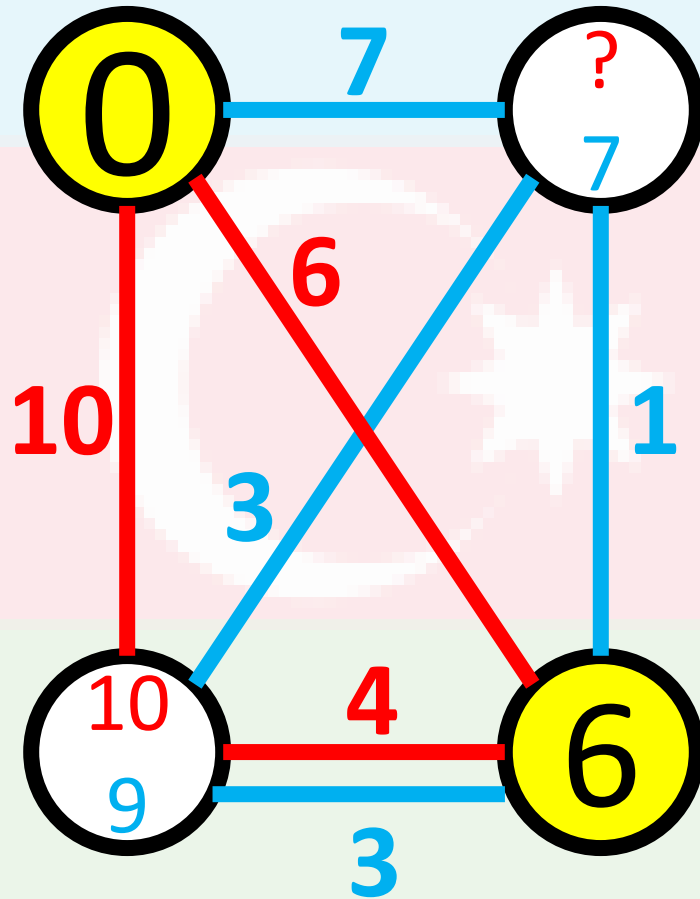
辿る辺の種類で最小値を2種類持つ

辺が2種類あるとき



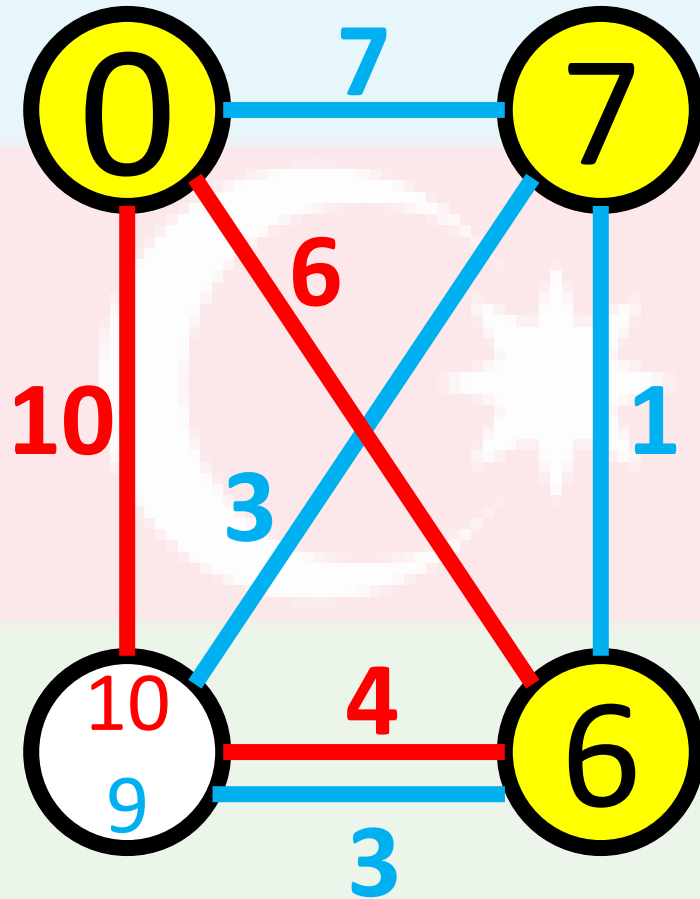
辿る辺の種類で最小値を2種類持つ

辺が2種類あるとき



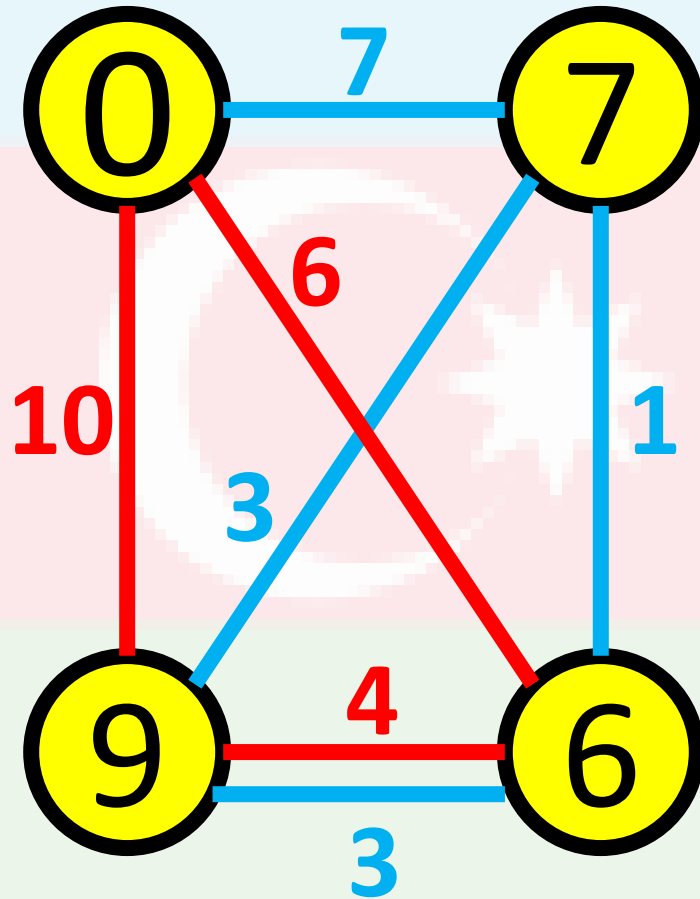
辿る辺の種類で最小値を2種類持つ

辺が2種類あるとき



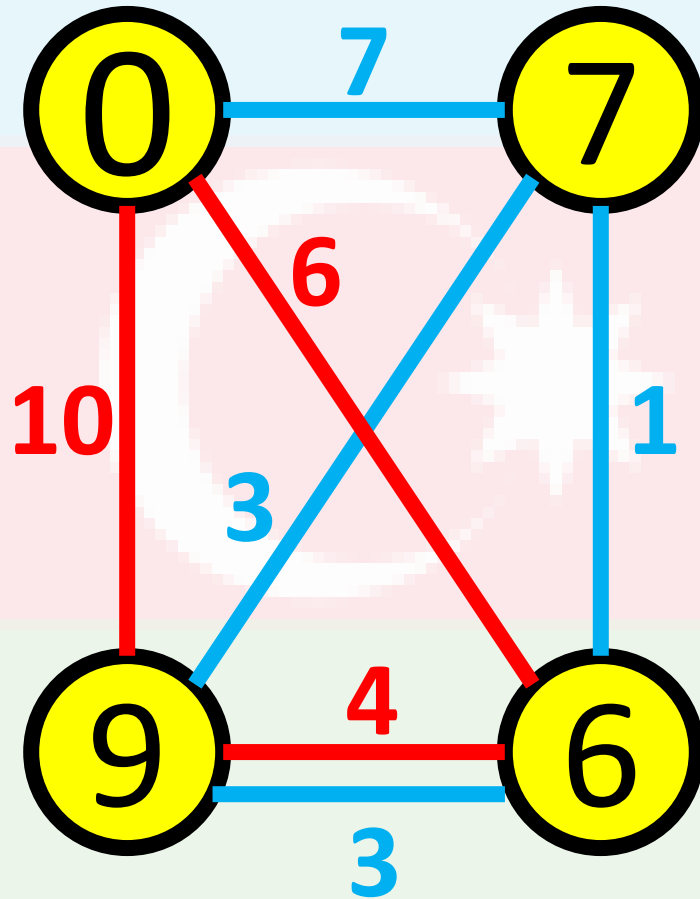
辿る辺の種類で最小値を2種類持つ

辺が2種類あるとき



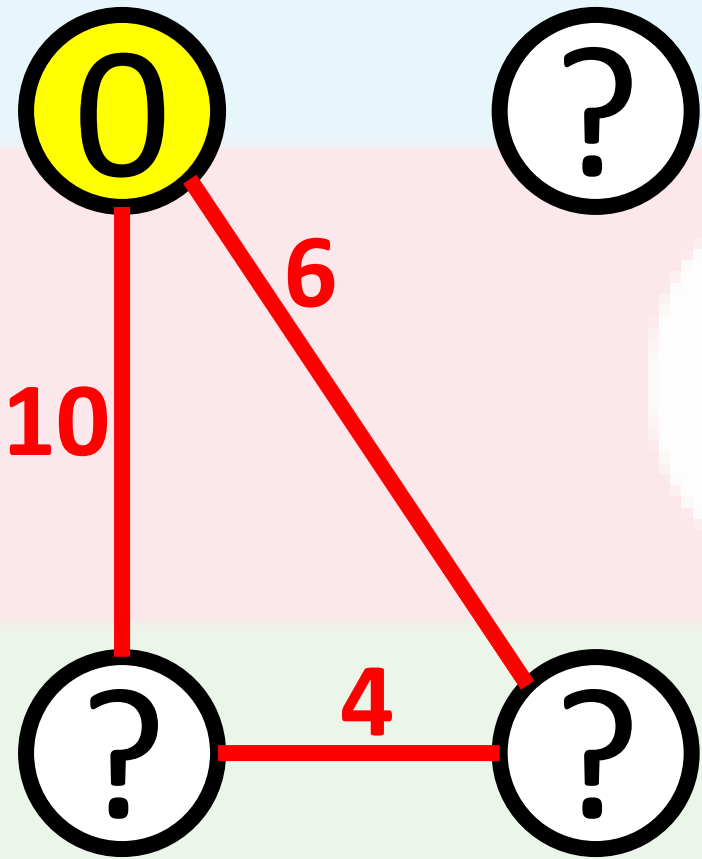
辿る辺の種類で最小値を2種類持つ

辺が2種類あるとき

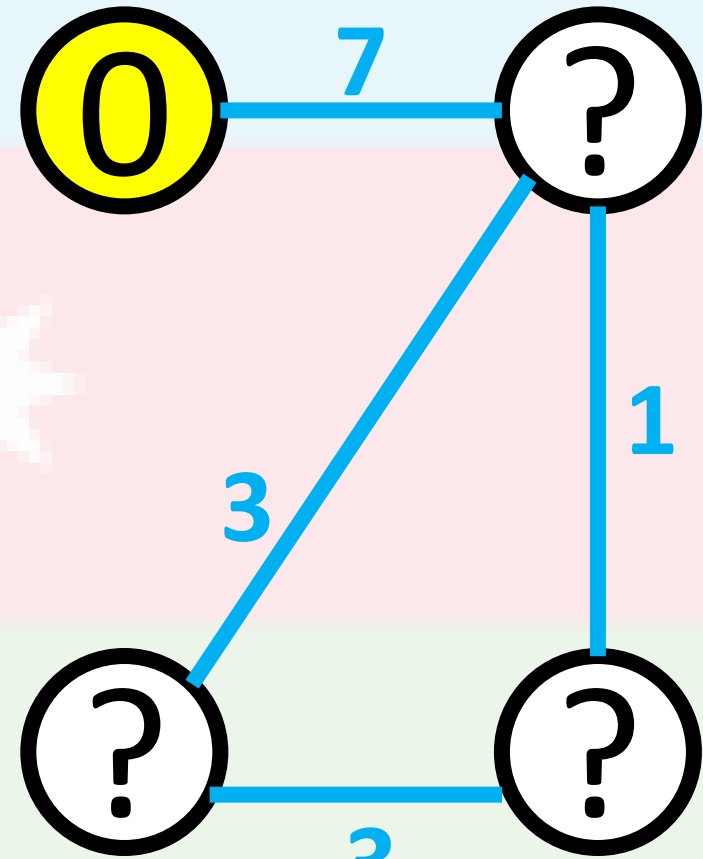


これを2人でできないか?

2人でやってみる

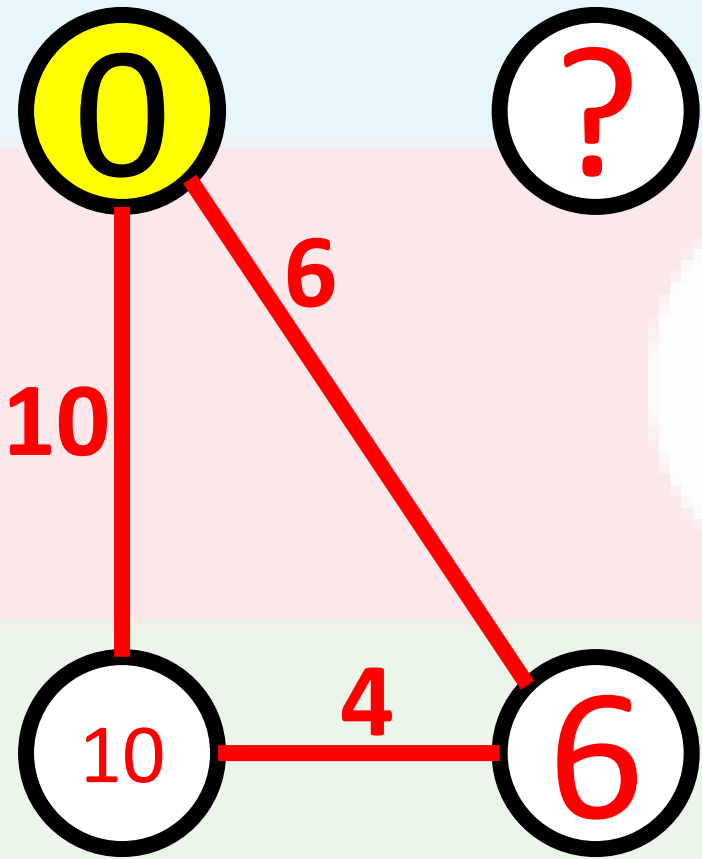


Azer

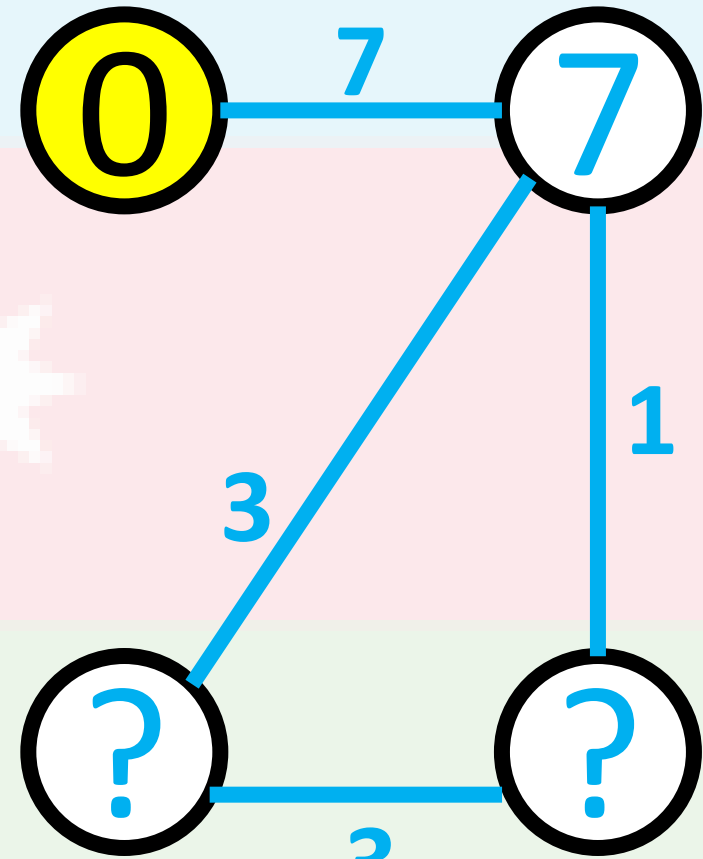


Baijan

2人でやってみる

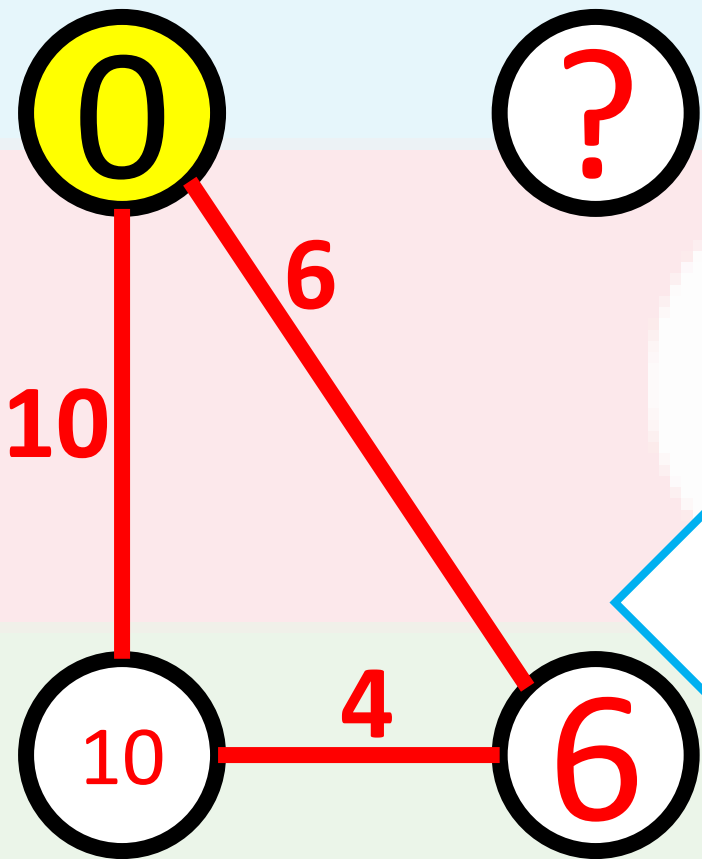


Azer



Baijan

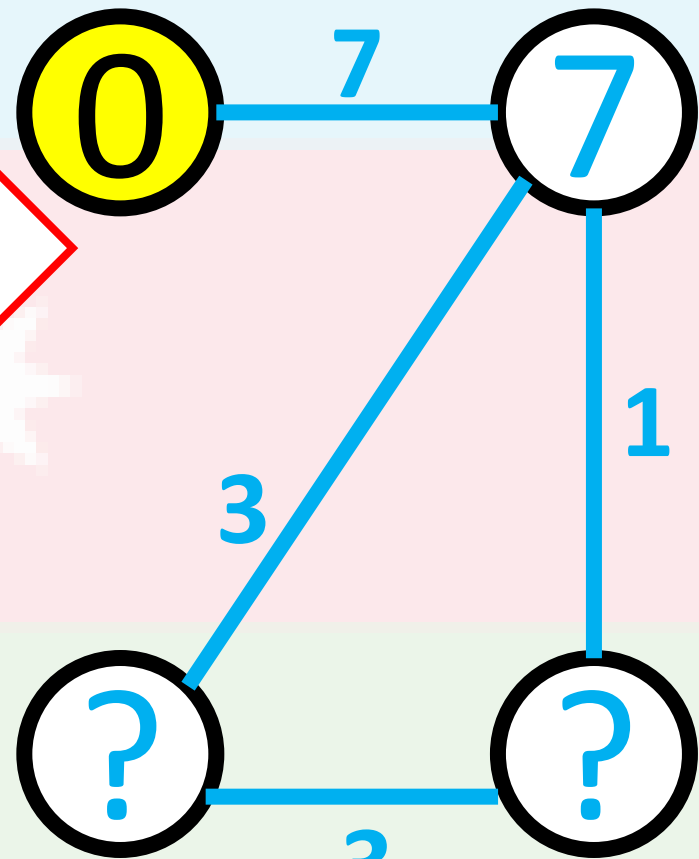
2人でやってみる



Azer

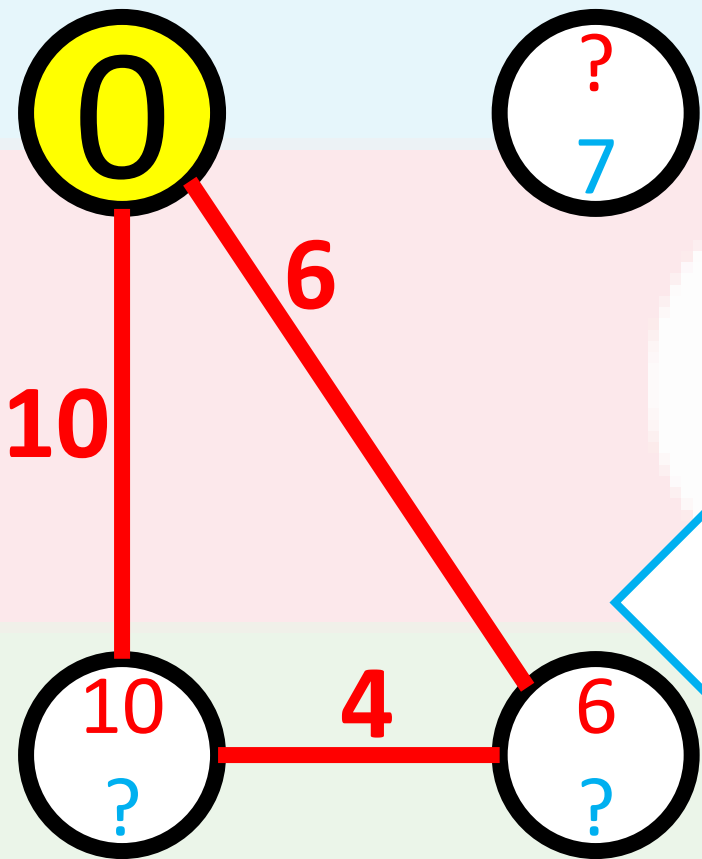
6, 10, ?

?, ?, 7



Baijan

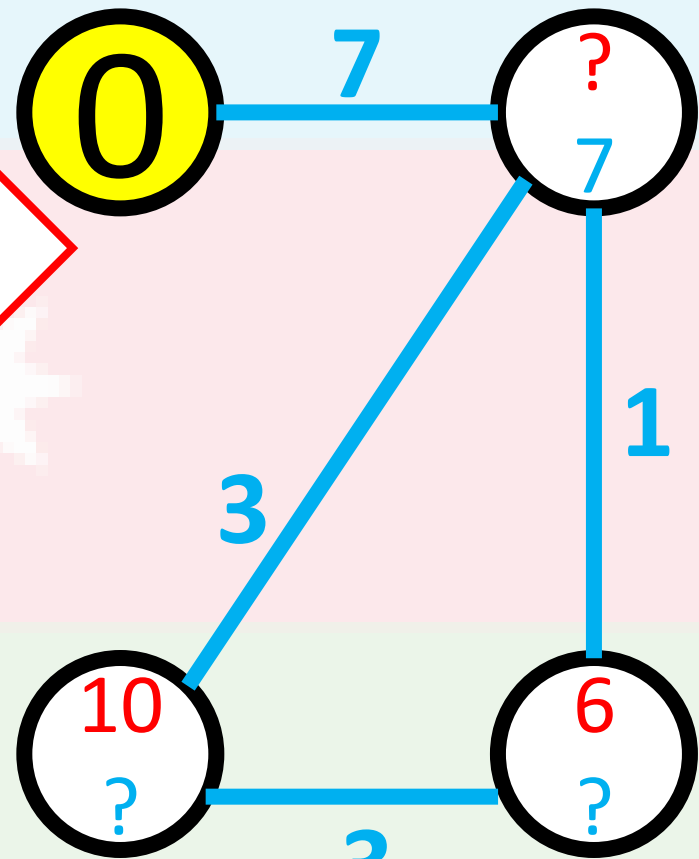
2人でやってみる



Azer

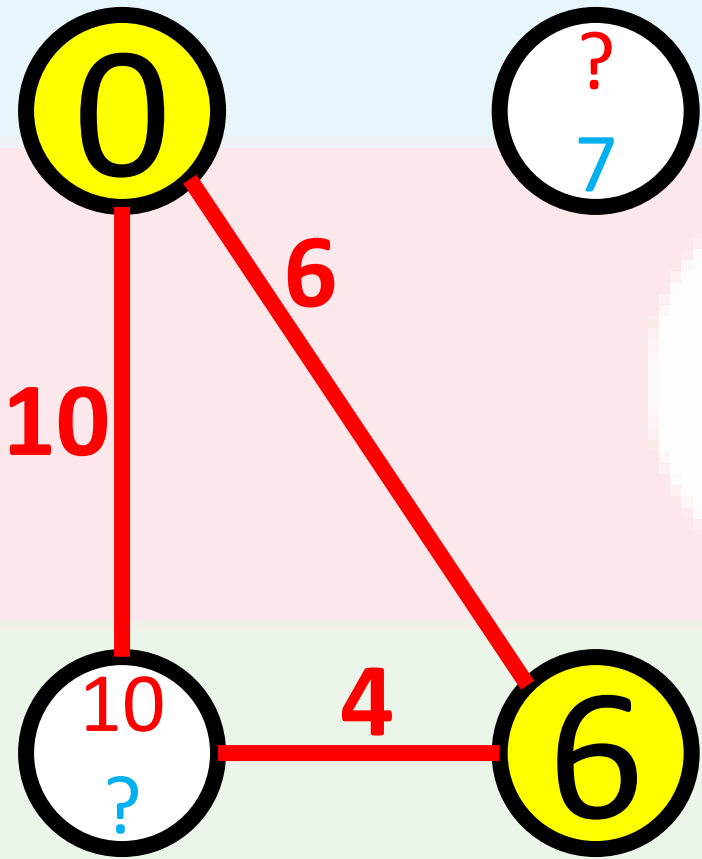
6, 10, ?

?, ?, 7

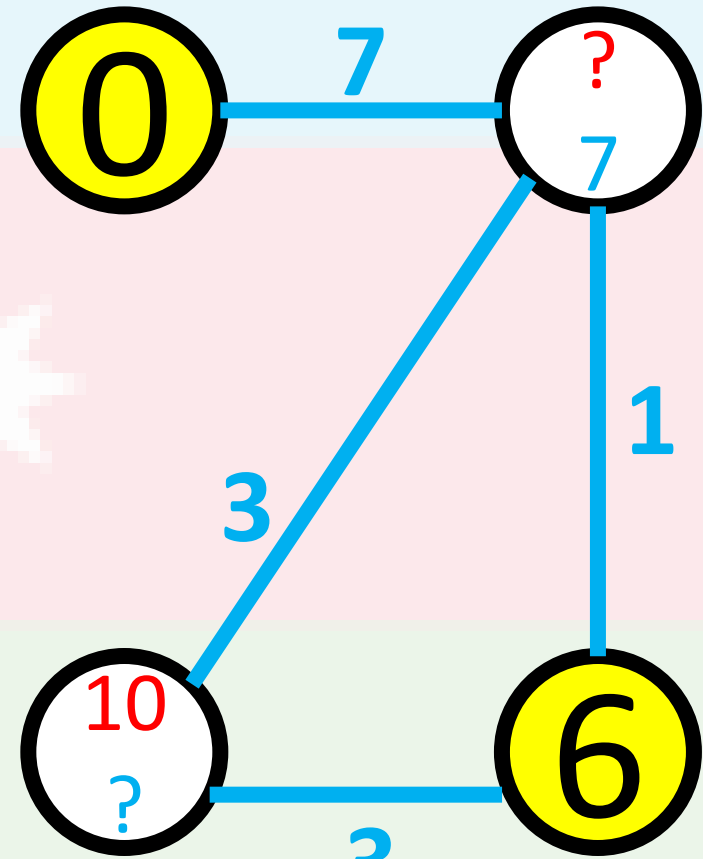


Baijan

2人でやってみる

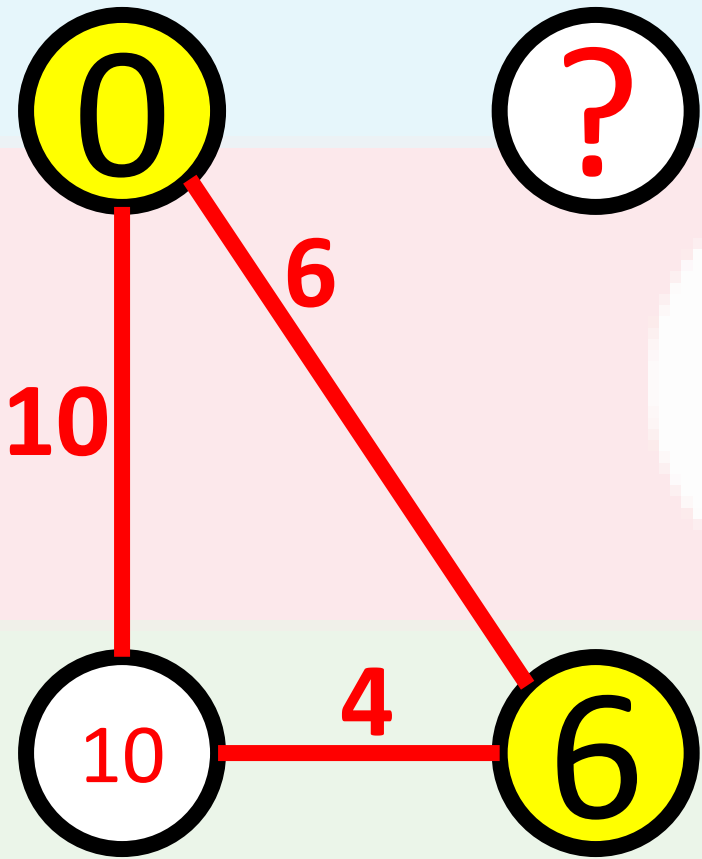


Azer

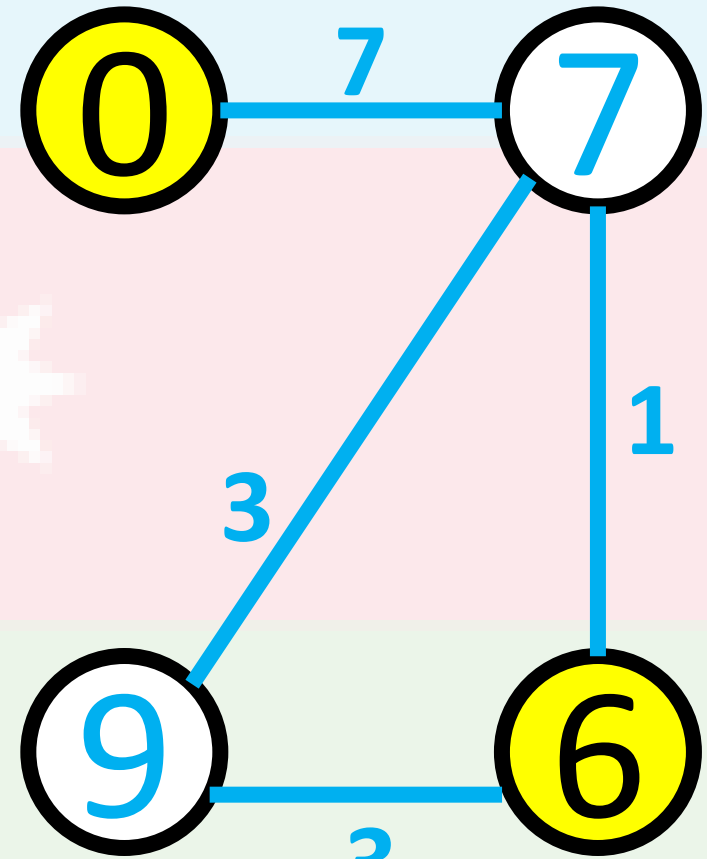


Baijan

2人でやってみる

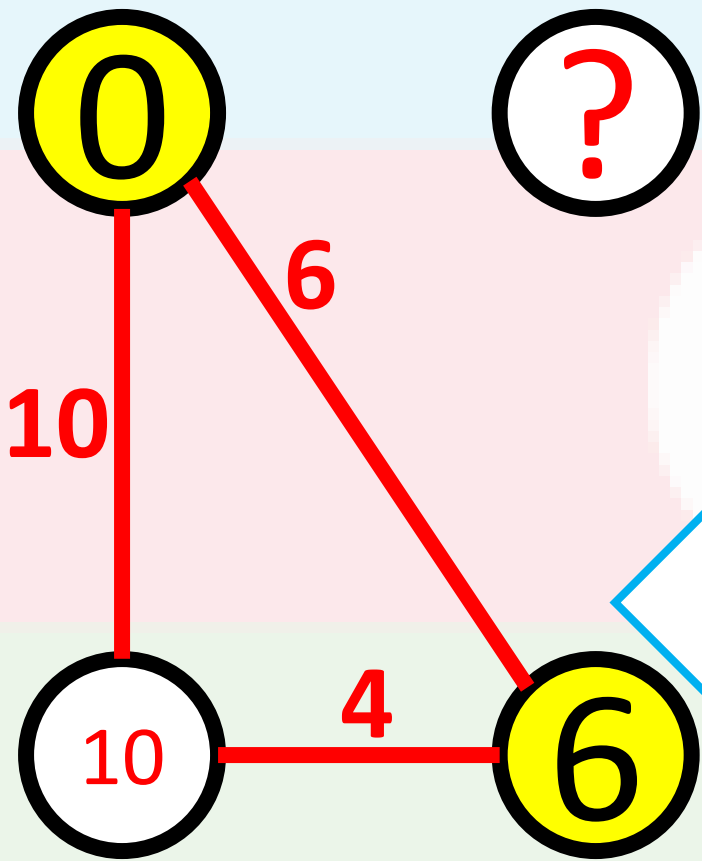


Azer

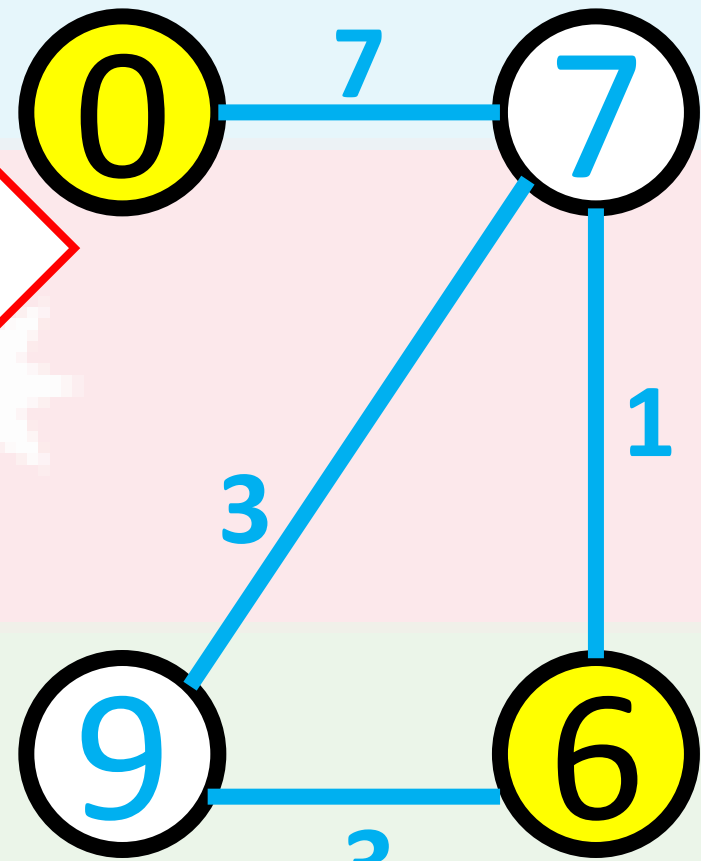
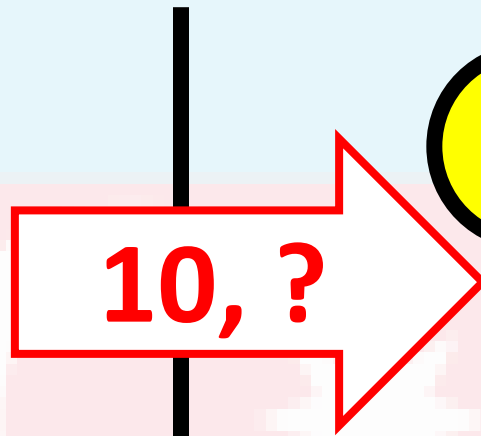


Baijan

2人でやってみる

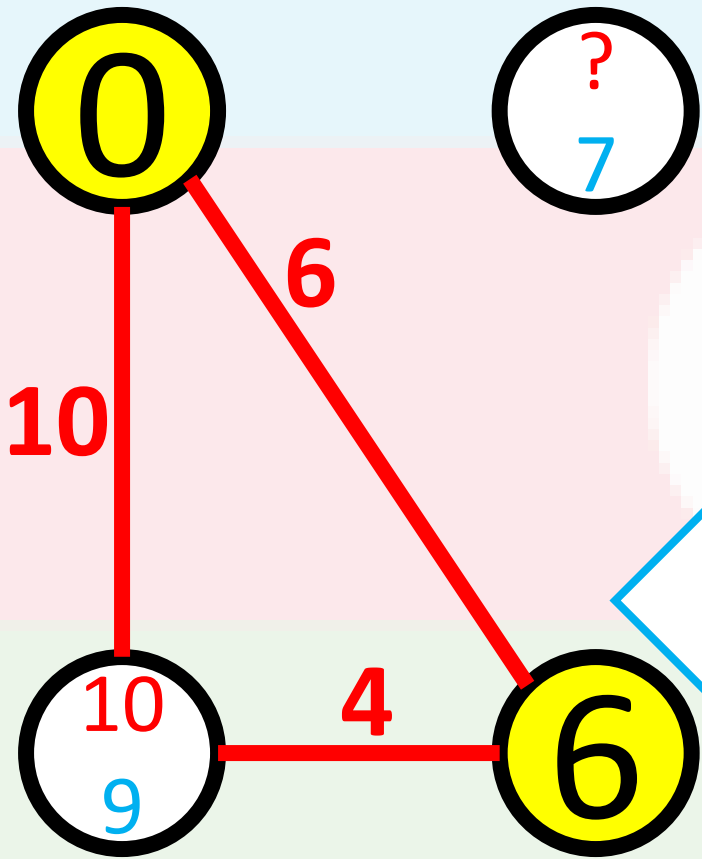


Azer

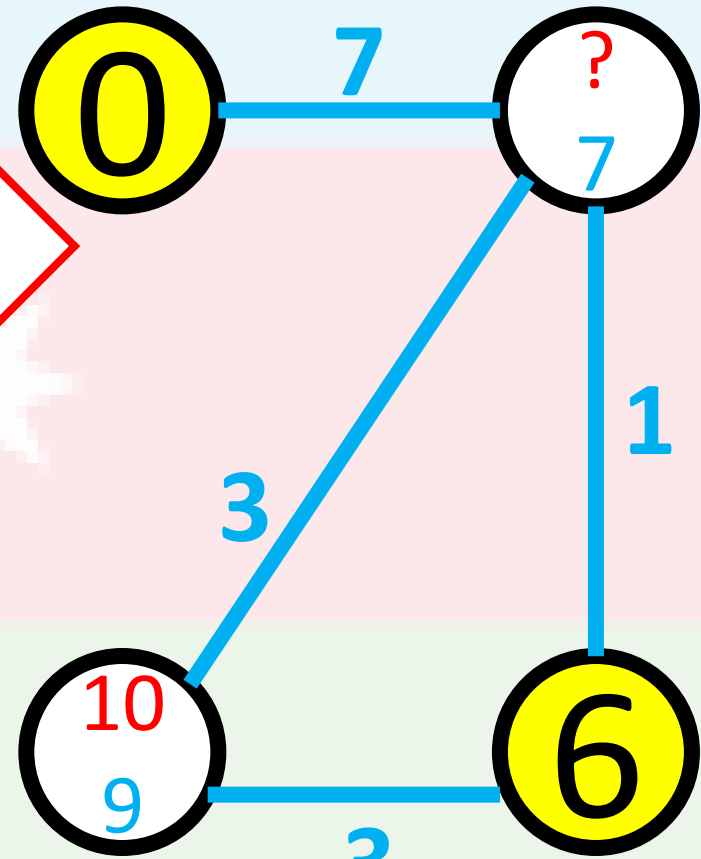
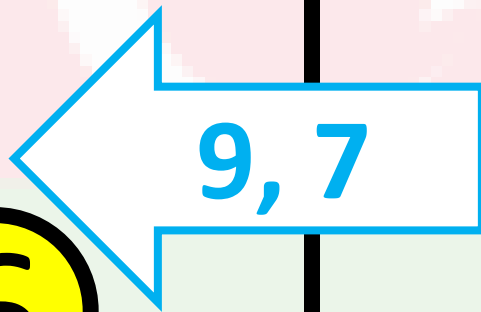
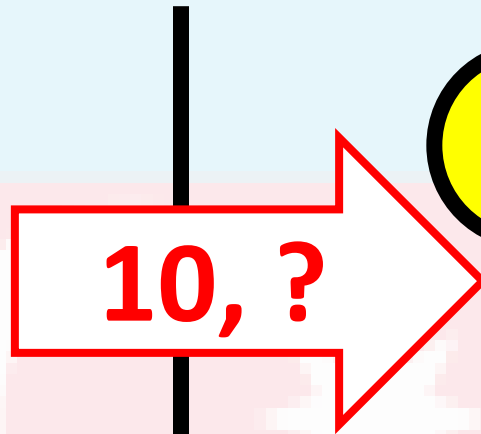


Baijan

2人でやってみる

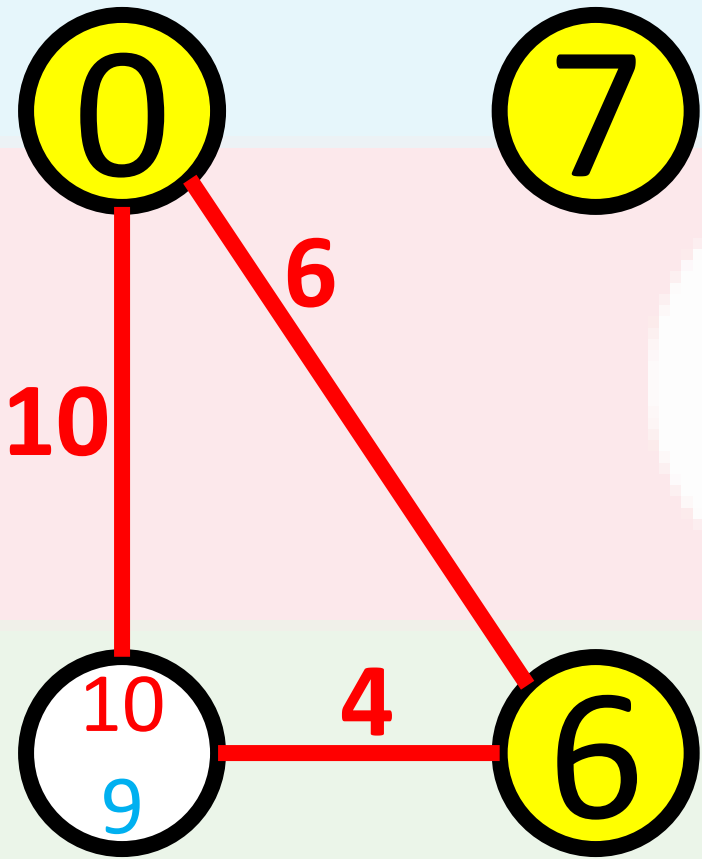


Azer

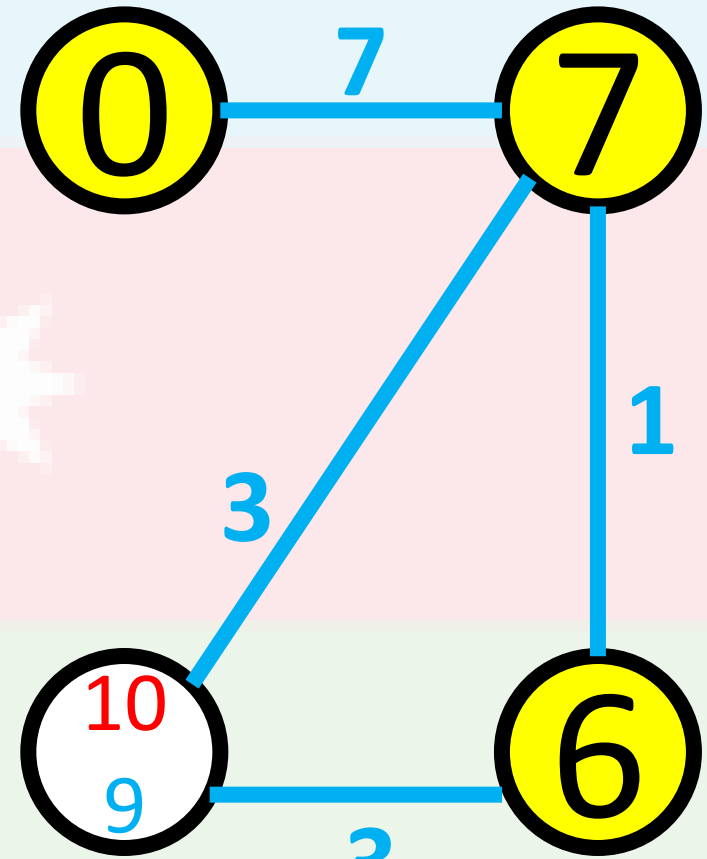


Baijan

2人でやってみる

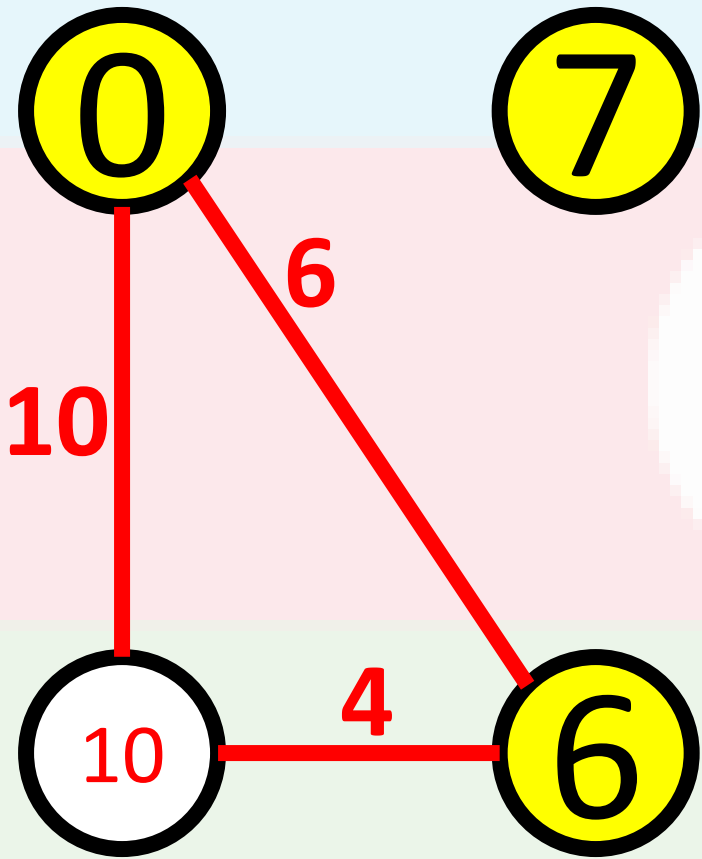


Azer

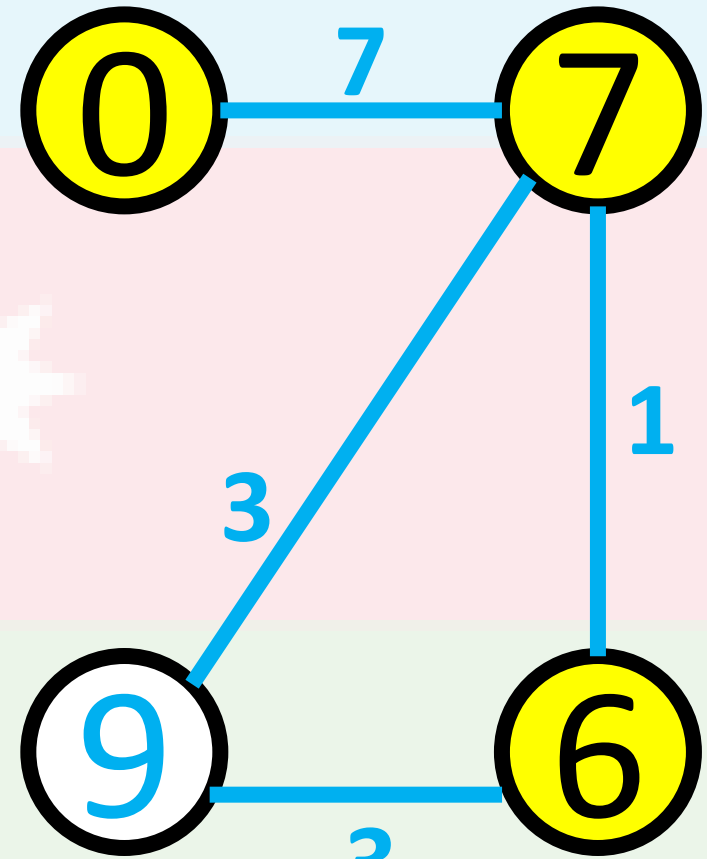


Baijan

2人でやってみる

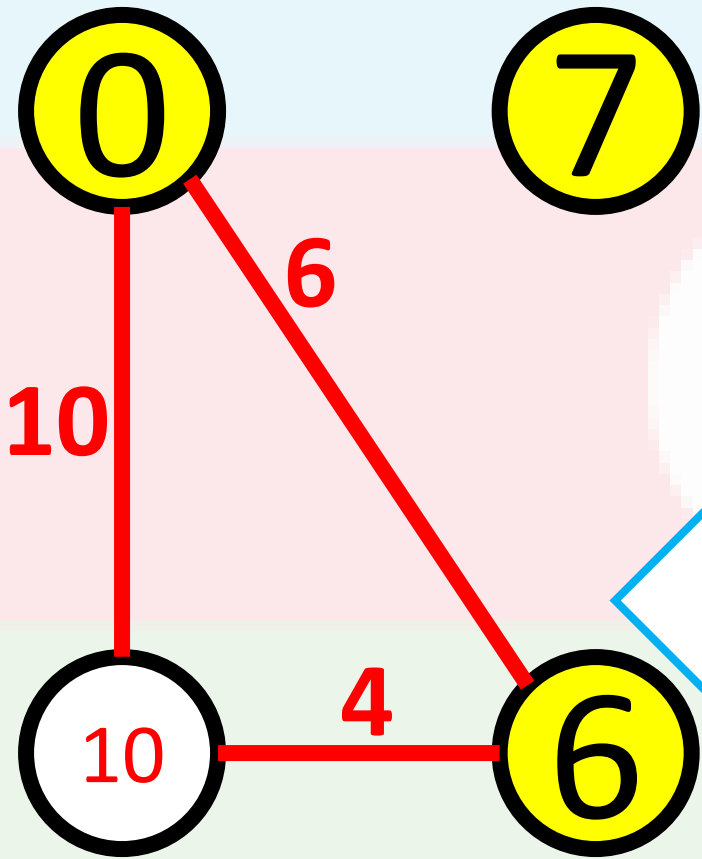


Azer

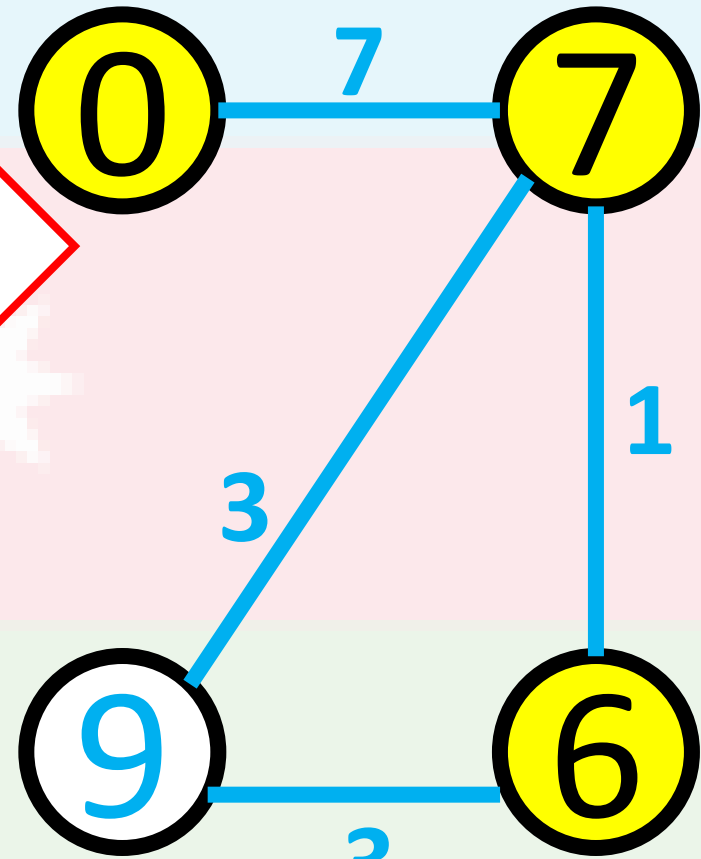
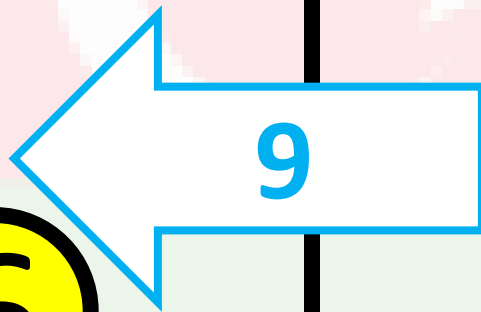
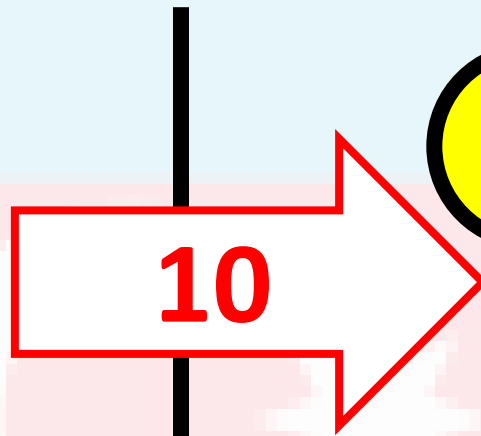


Baijan

2人でやってみる

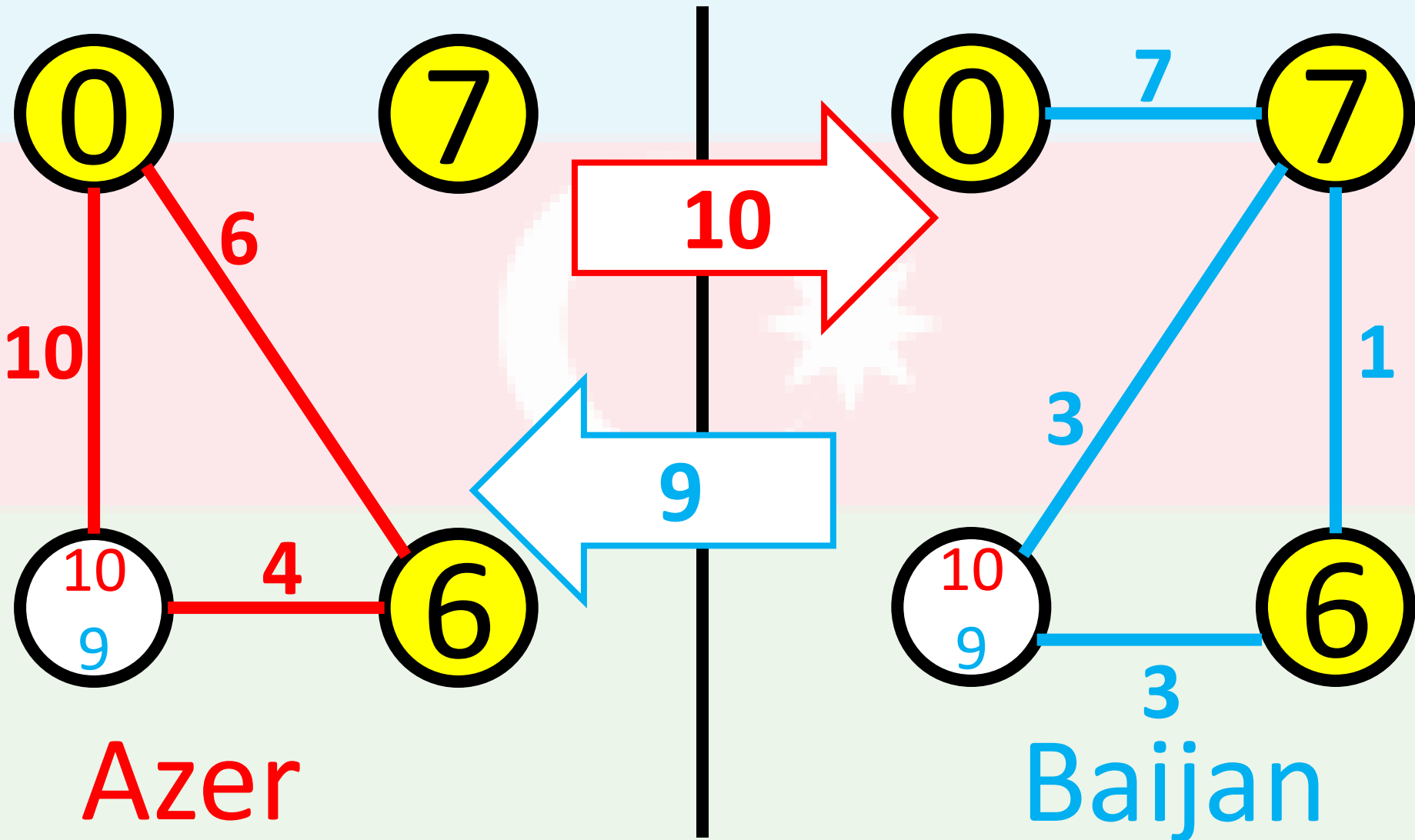


Azer

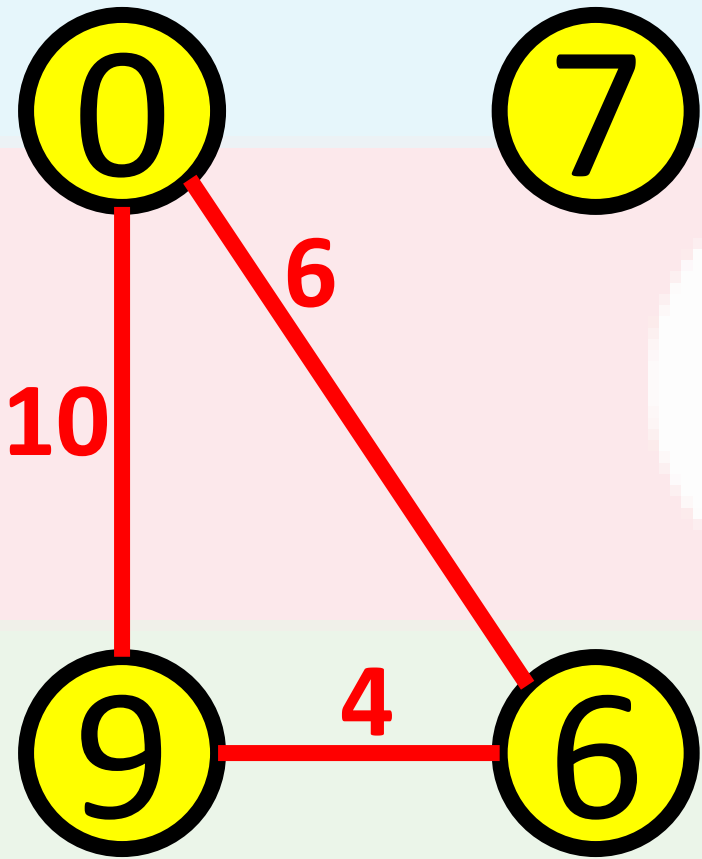


Baijan

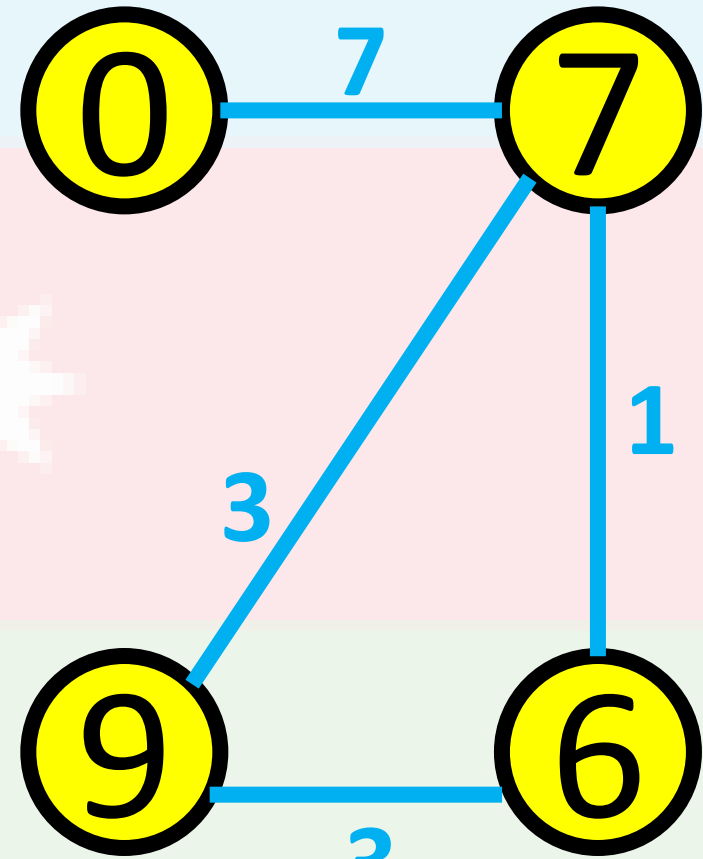
2人でやってみる



2人でやってみる



Azer



Baijan

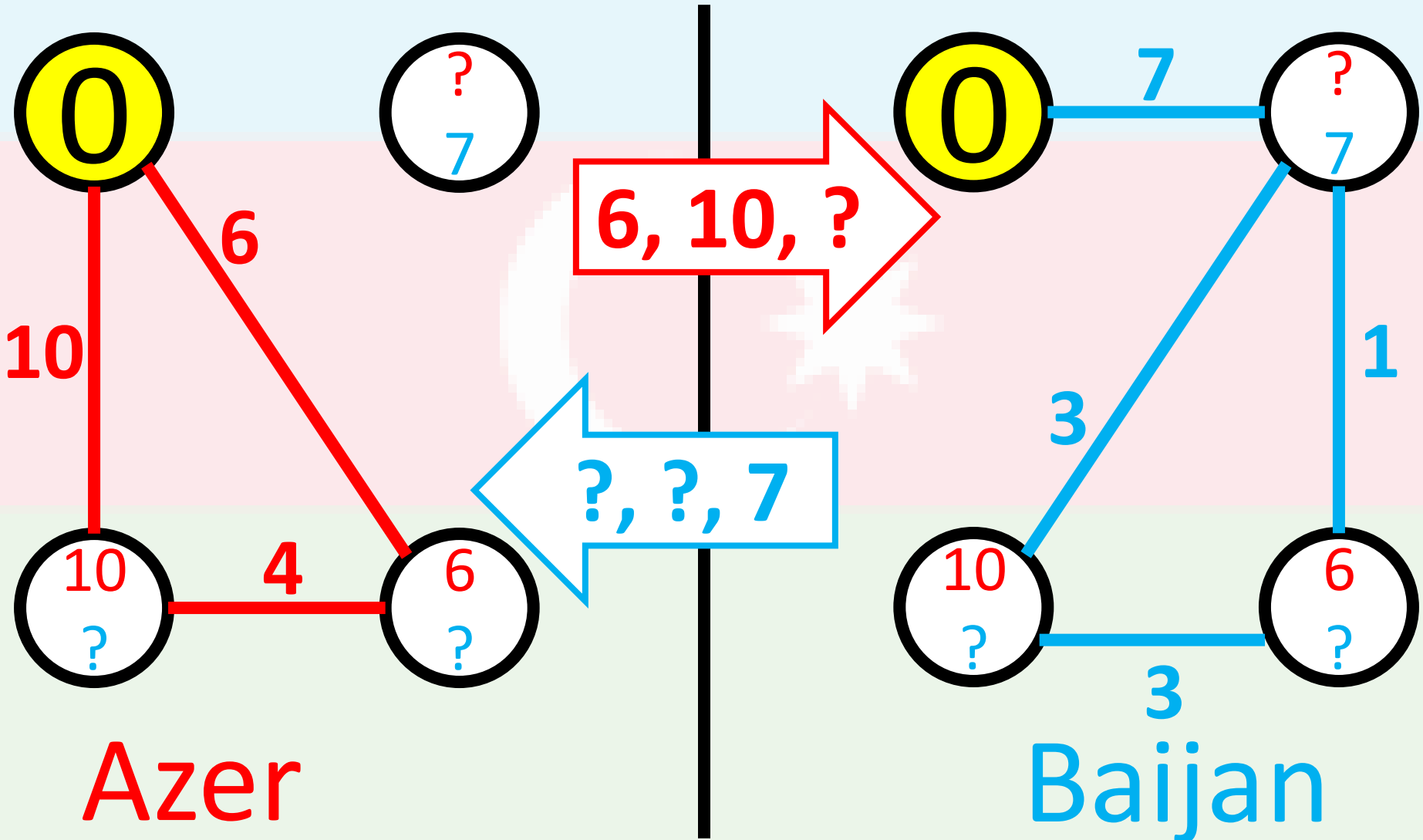
2人でやってみた

- 各段階で $O(N)$ の通信
→全体で $O(N^2)$ で ×

2人でやってみた

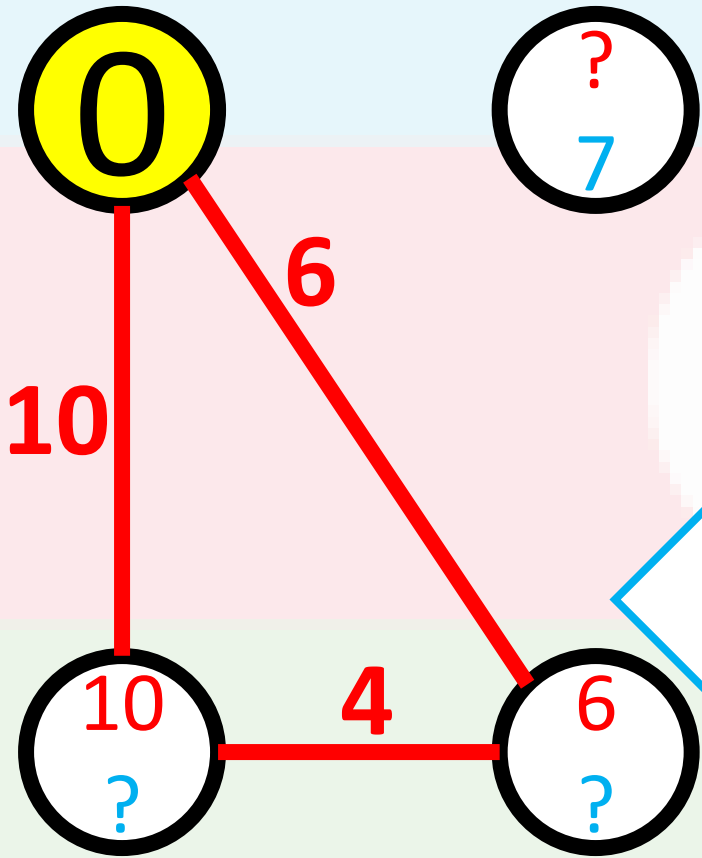
- 各段階で $O(N)$ の通信
→全体で $O(N^2)$ で ×
- 値が更新されるタイミングだけにすれば?
→最悪 $O(A + B)$ で ×

振り返り



振り返り

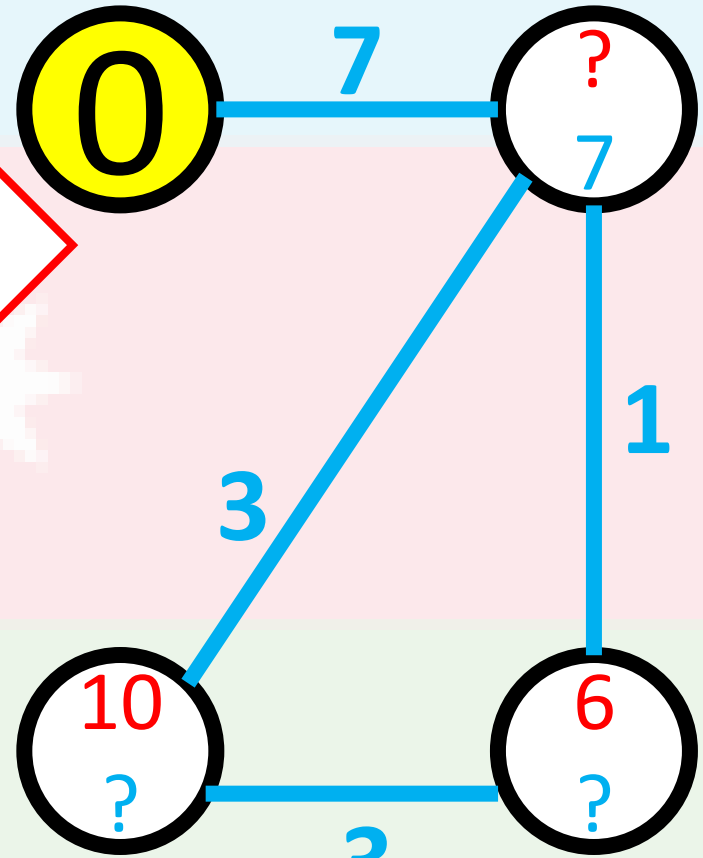
これらの情報は使われない



Azer

6, 10, ?

?, ?, 7



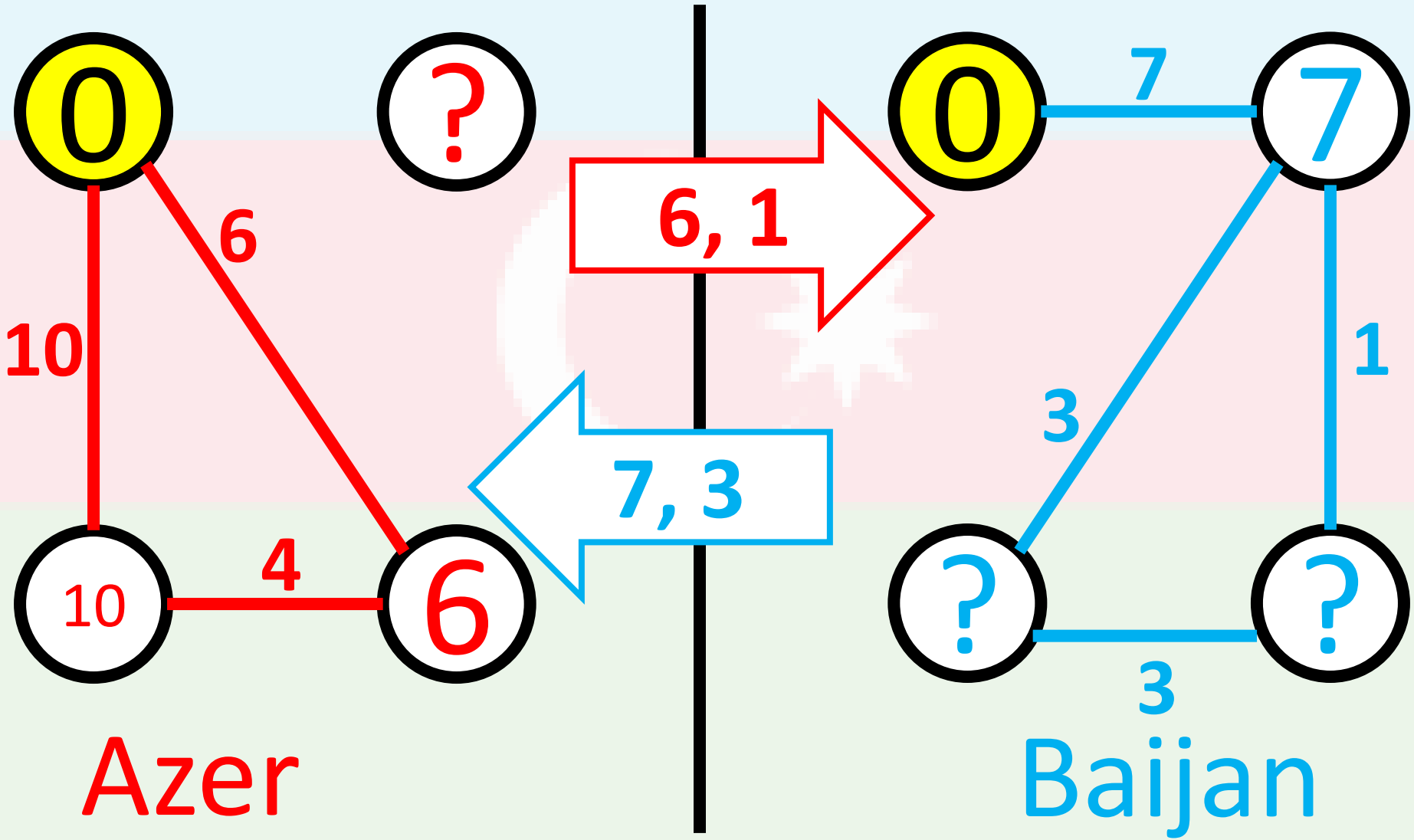
Baijan

考察

- 各段階で最小距離とその頂点番号を送る
→ 各段階で $O(1)$
全体で $O(N)$

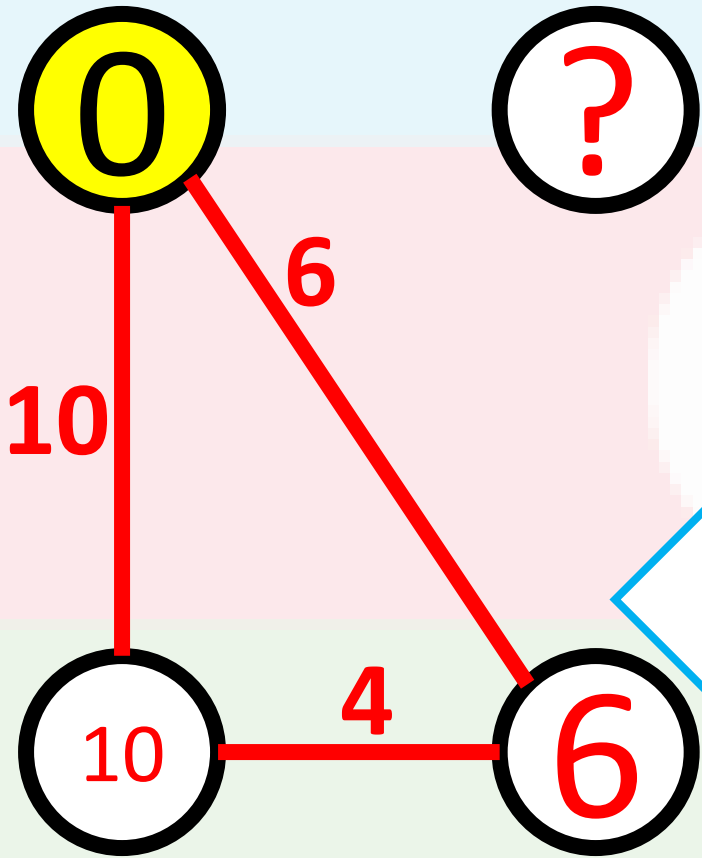
考察

最小距離と頂点番号を送る

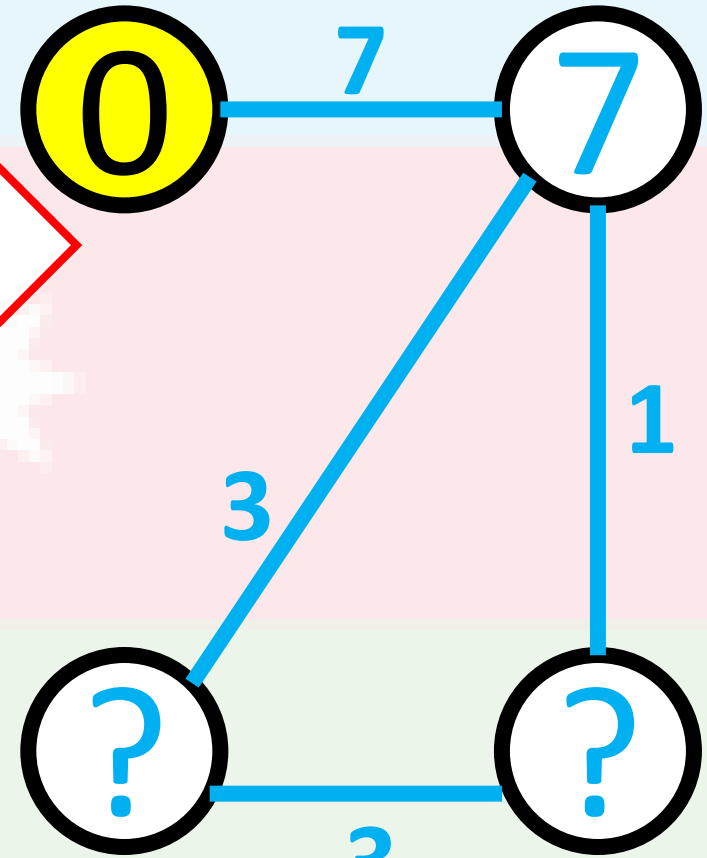
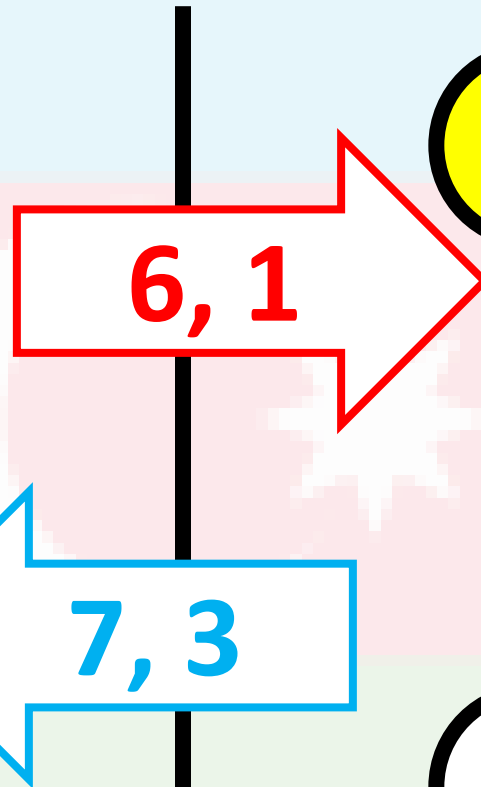


考察

7より6の方が小さい



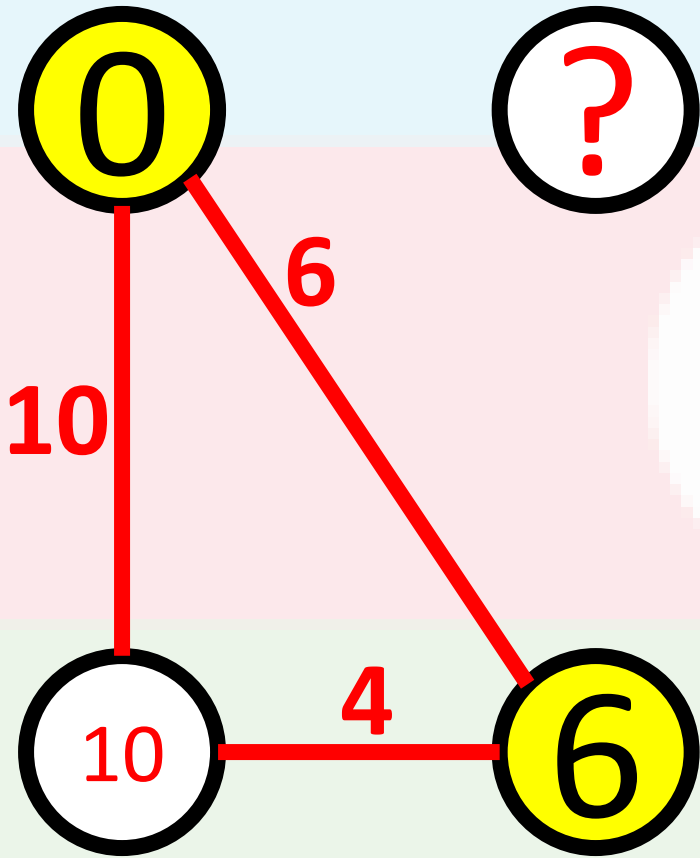
Azer



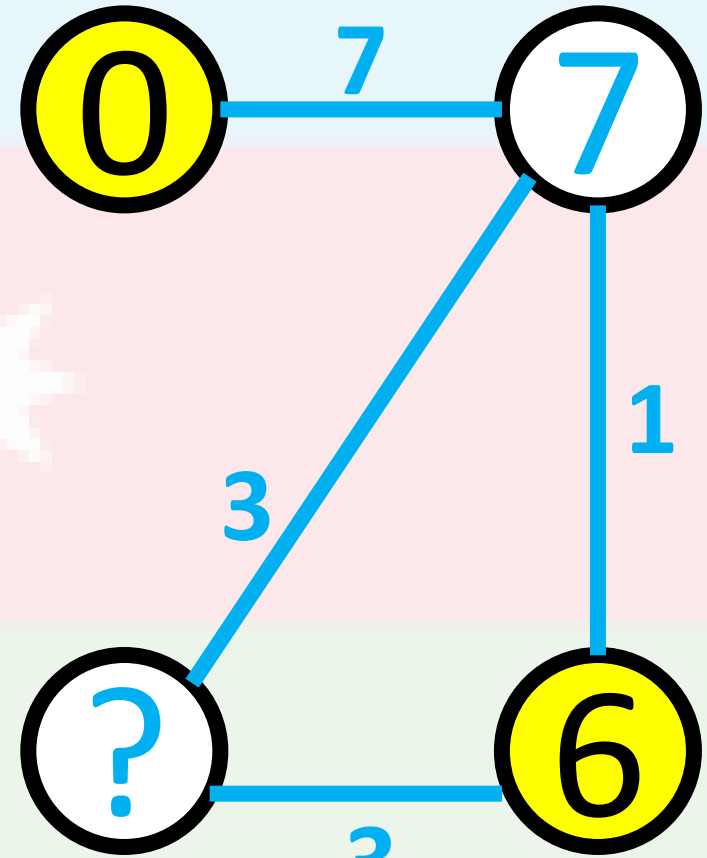
Baijan

考察

7より6の方が小さい



Azer



Baijan

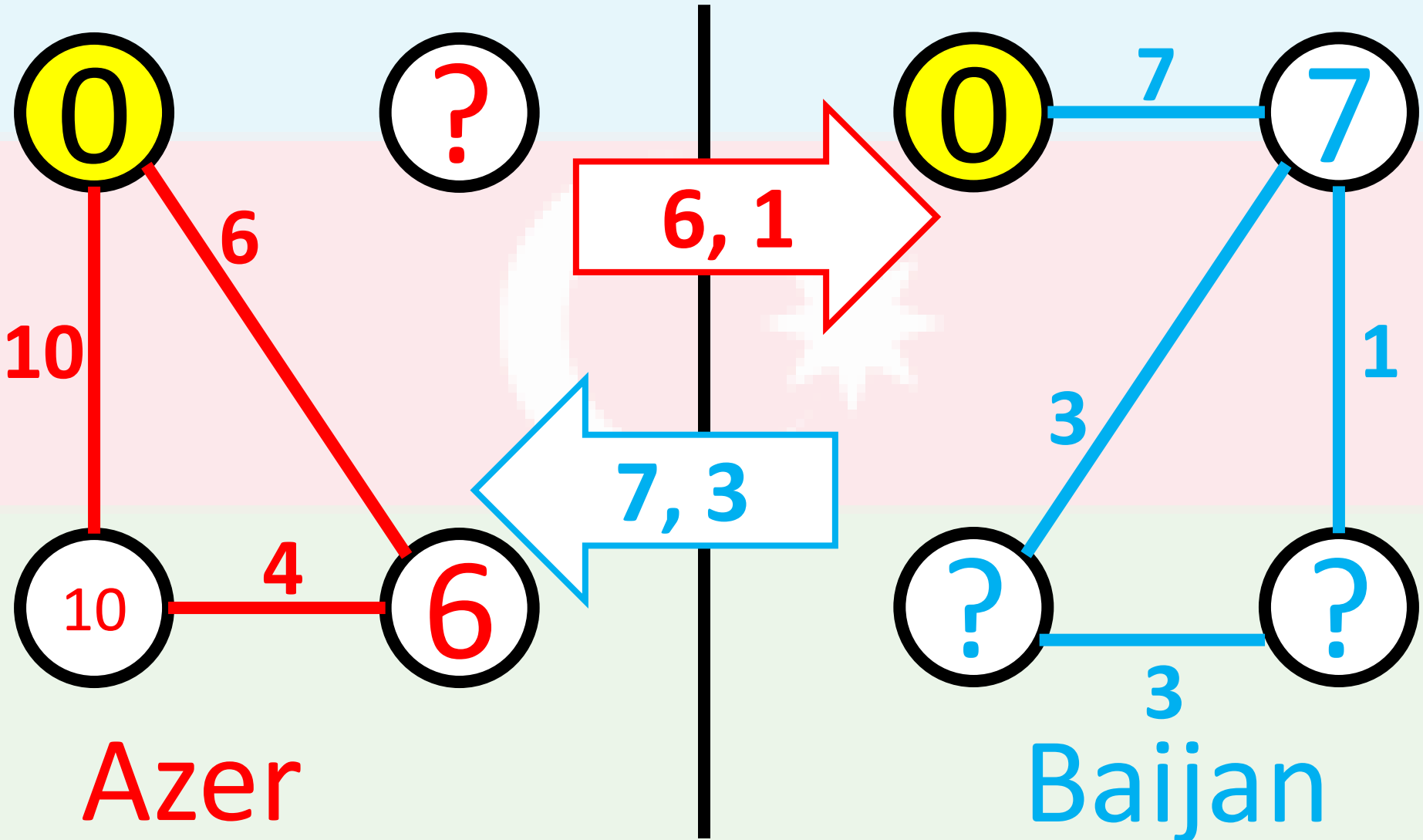
小課題4 ($N \leq 900$)

- 1頂点あたり送るのは
(距離, 頂点) $\times 2$
(20 + 11) $\times 2 = 62$ bit

小課題4 ($N \leq 900$)

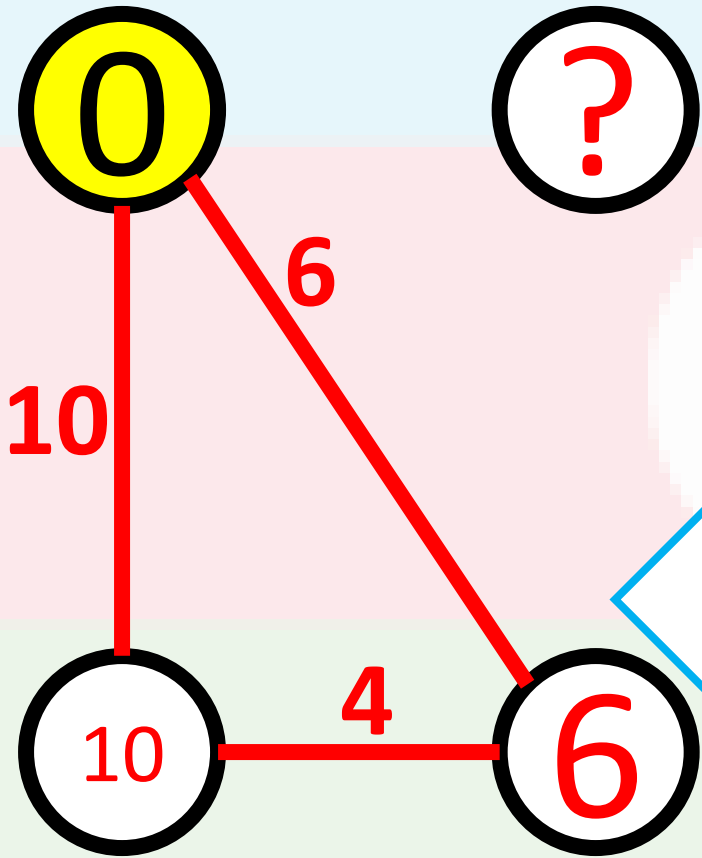
- 1頂点あたり送るのは
(距離, 頂点) $\times 2$
(20 + 11) $\times 2 = 62$ bit
- $N \leq 58,000 / 62 \doteq 935$
で解ける

振り返り

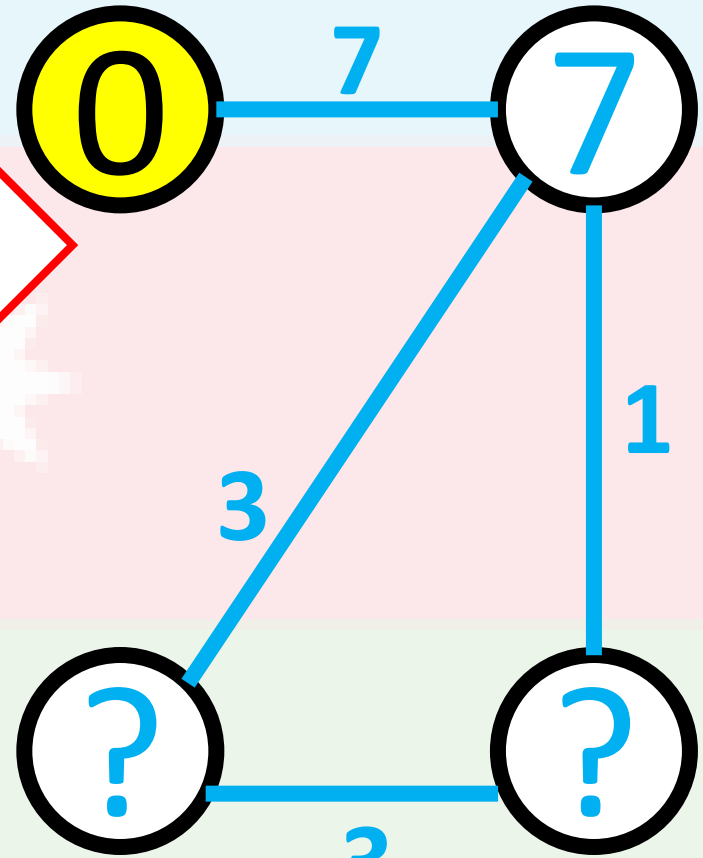


振り返り

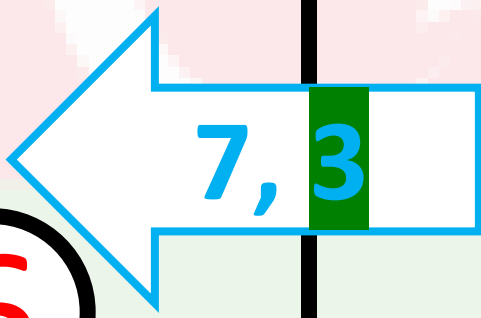
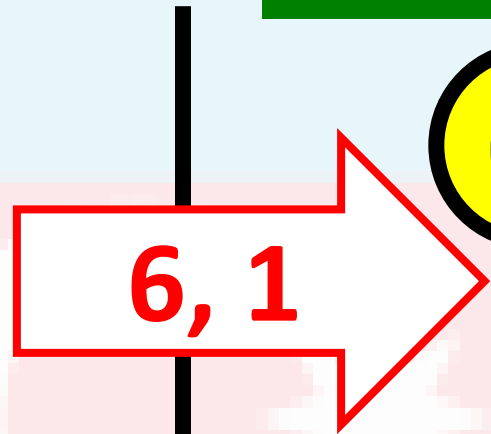
この情報は使われない



Azer



Baijan

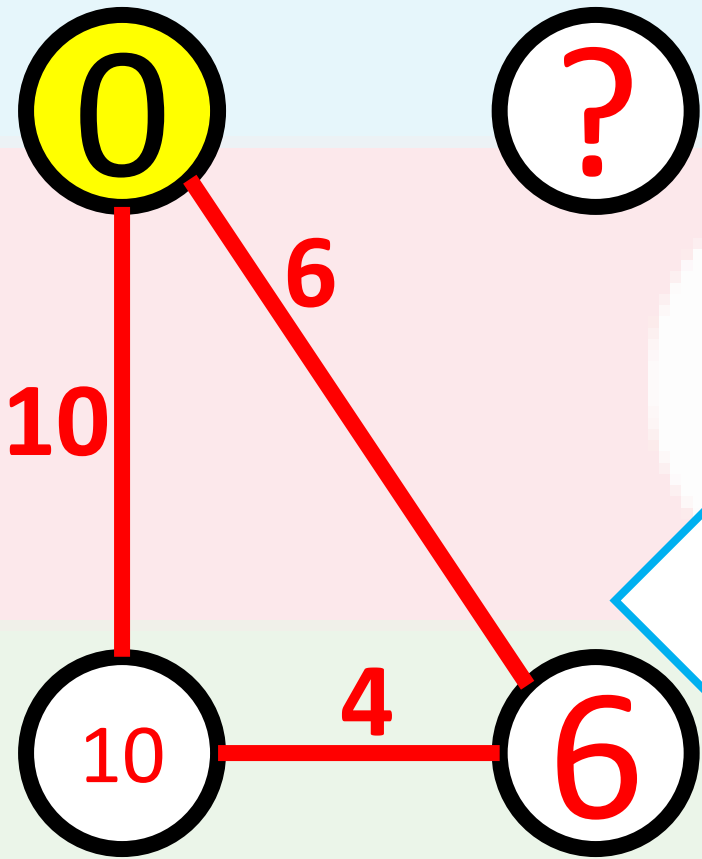


改善①

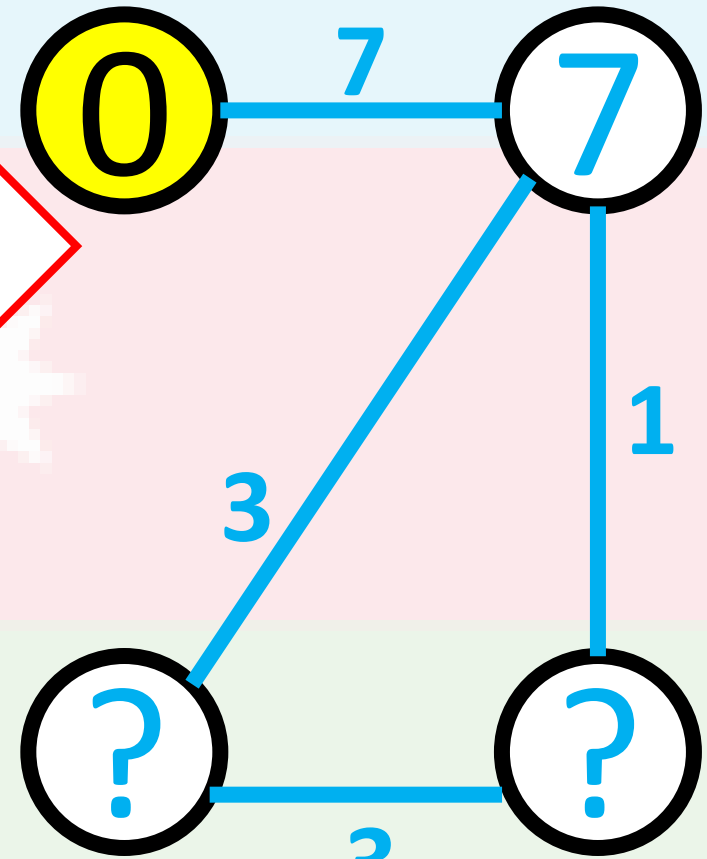
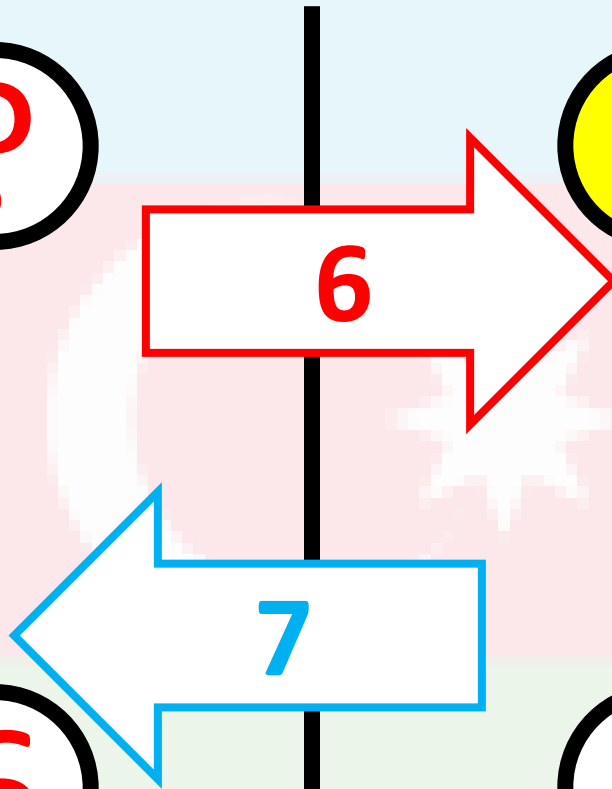
- 頂点番号は、距離が小さい方だけ送る

改善①

距離情報だけ送る



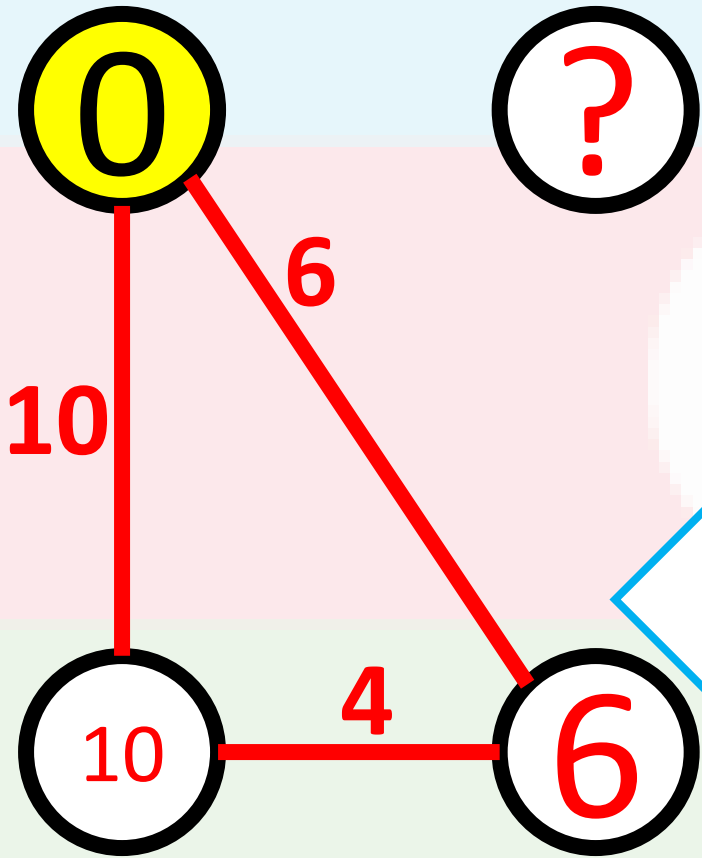
Azer



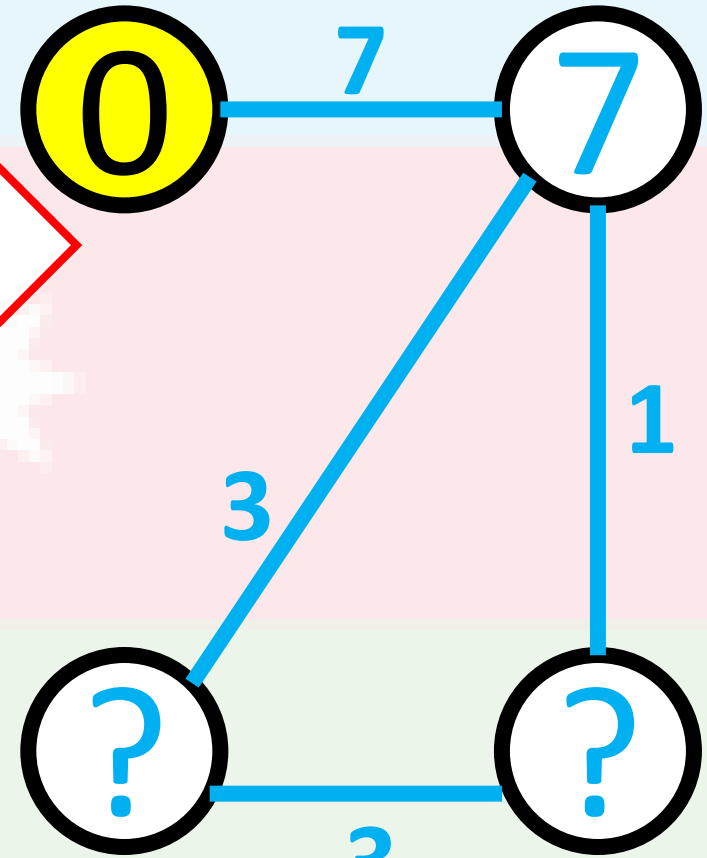
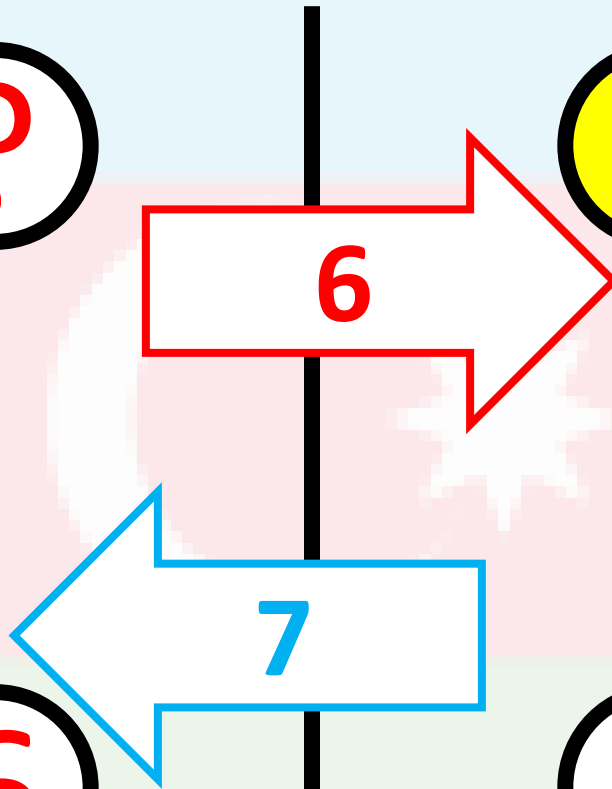
Baijan

改善①

7より6の方が小さい



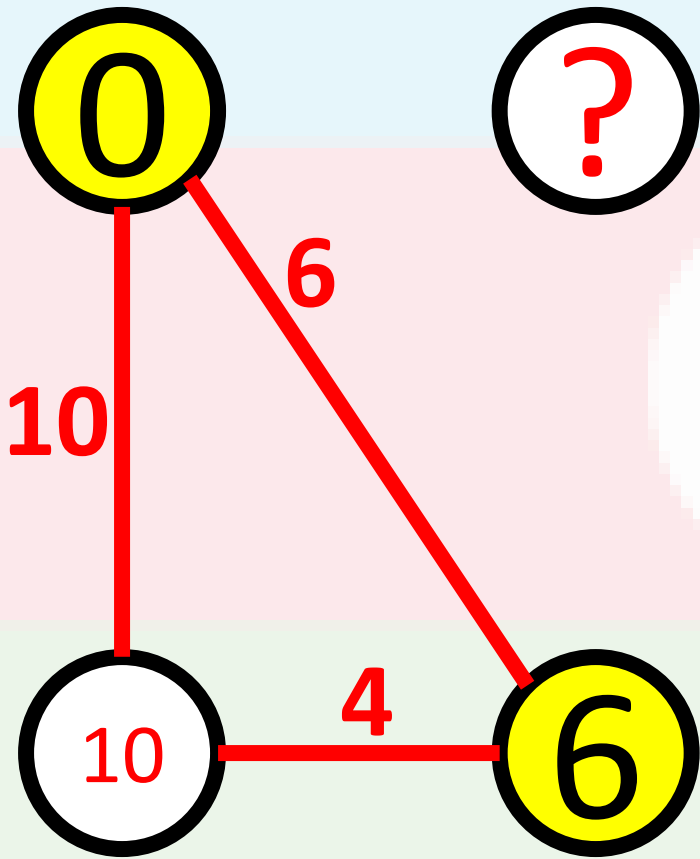
Azer



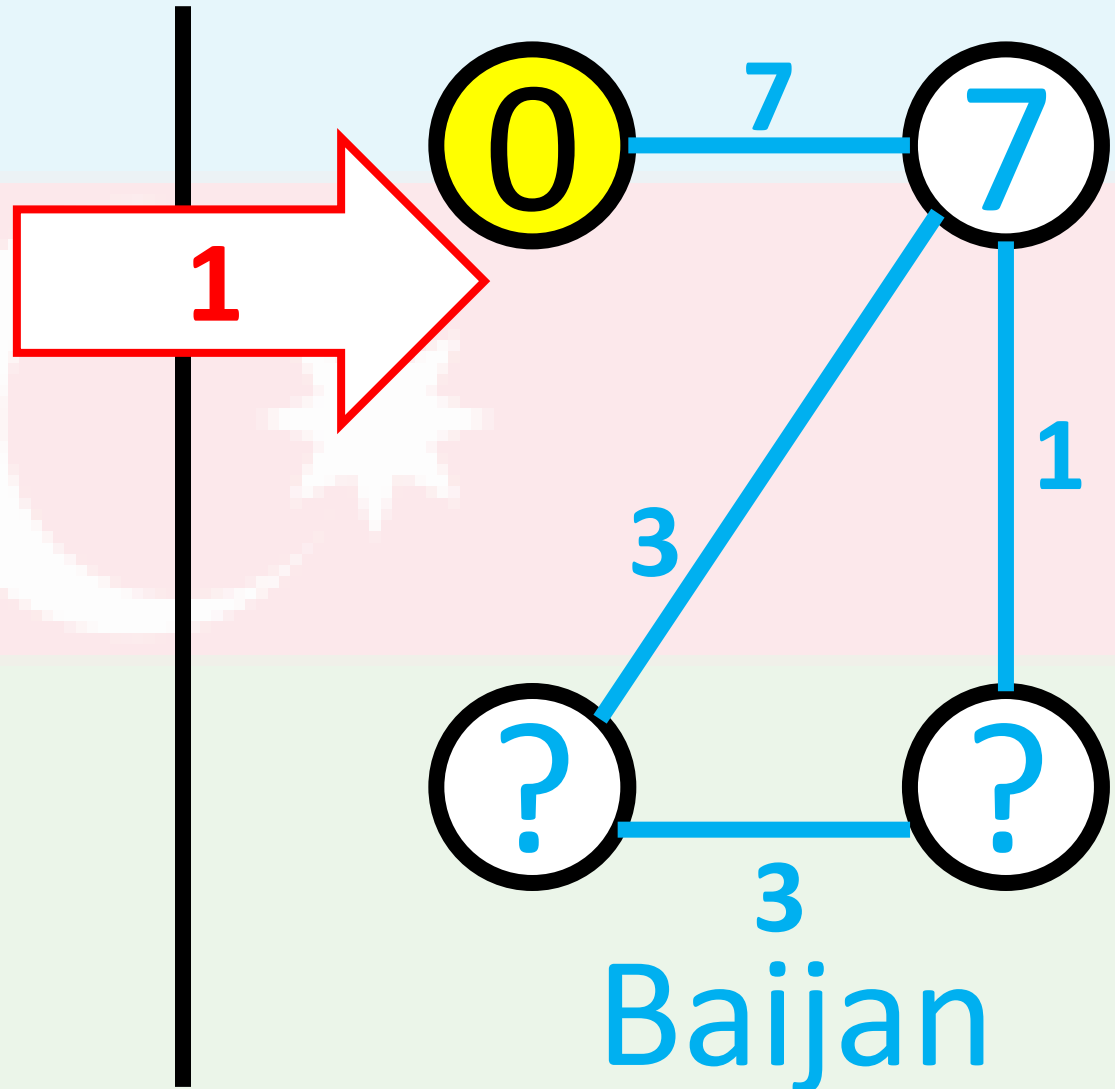
Baijan

改善①

頂点番号は後から送る



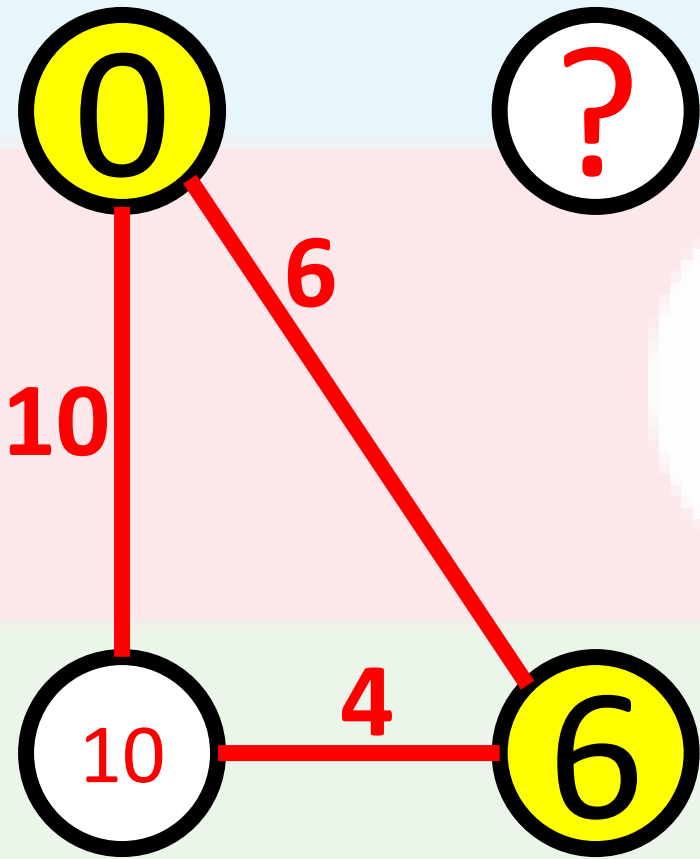
Azer



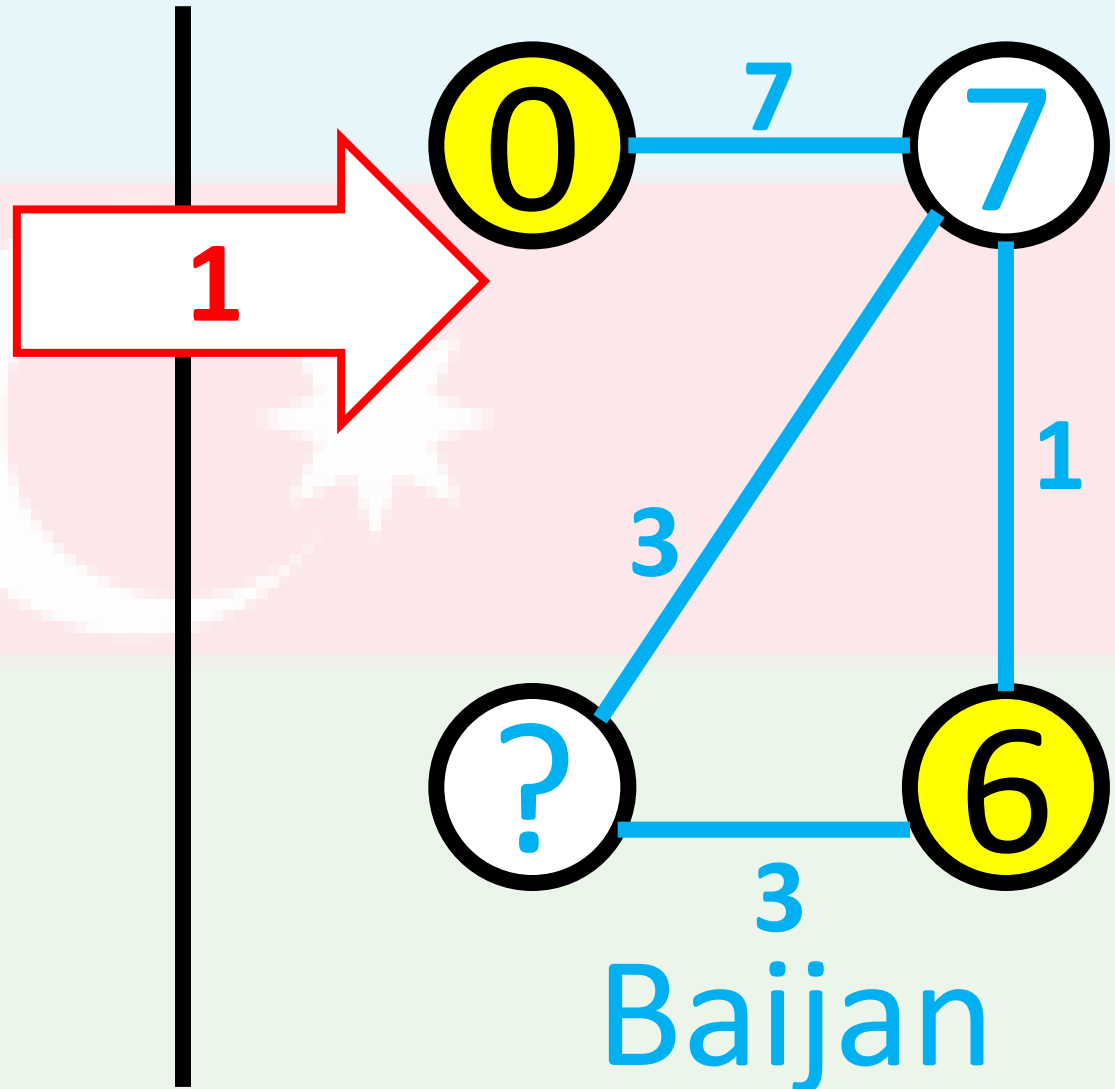
Baijan

改善①

頂点番号は後から送る



Azer



Baijan

改善①

- 1頂点あたり送るのは
(距離) \times 2 + (頂点)

$$20 \times 2 + 11 = 51\text{bit}$$

改善①

- 1頂点あたり送るのは
(距離) \times 2 + (頂点)

$$20 \times 2 + 11 = 51\text{bit}$$

- $N \leq 58,000 / 51 \doteq 1,137$
小課題5 ($N \leq 1,100$) が通る

考察

- Dijkstra法では
距離が小さい順に求まる

考察

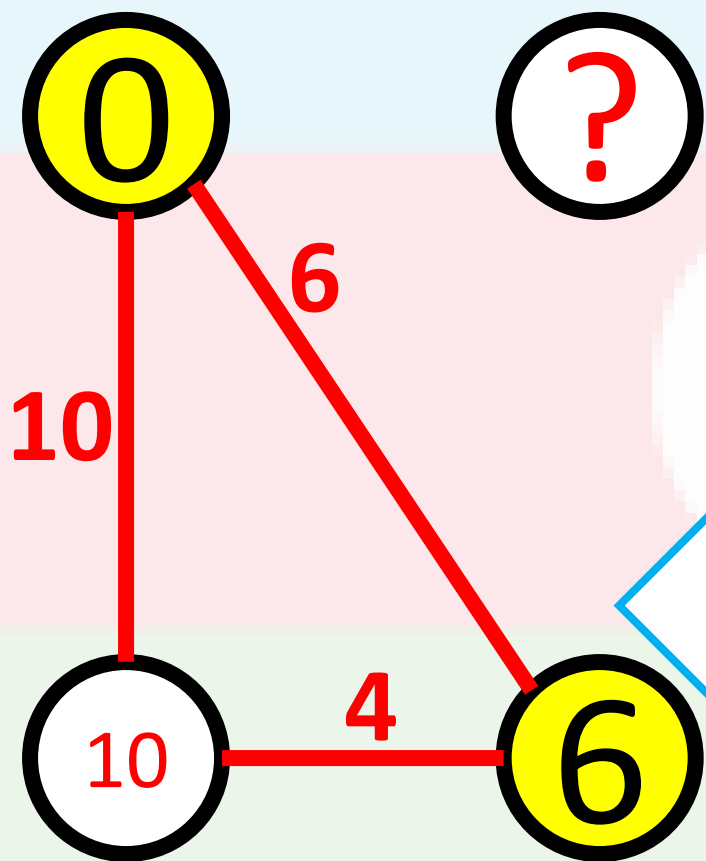
- Dijkstra法では
距離が小さい順に求まる
- ある段階で距離 z が求まる
→ 次段階での距離は z 以上
- 逆に $z + (\text{重みの最大})$ 以下

改善②

- 真の距離の代わりに
前段階での距離との差
を送る
- これは 重みの最大(=500)
以下なので 9 bit

改善②

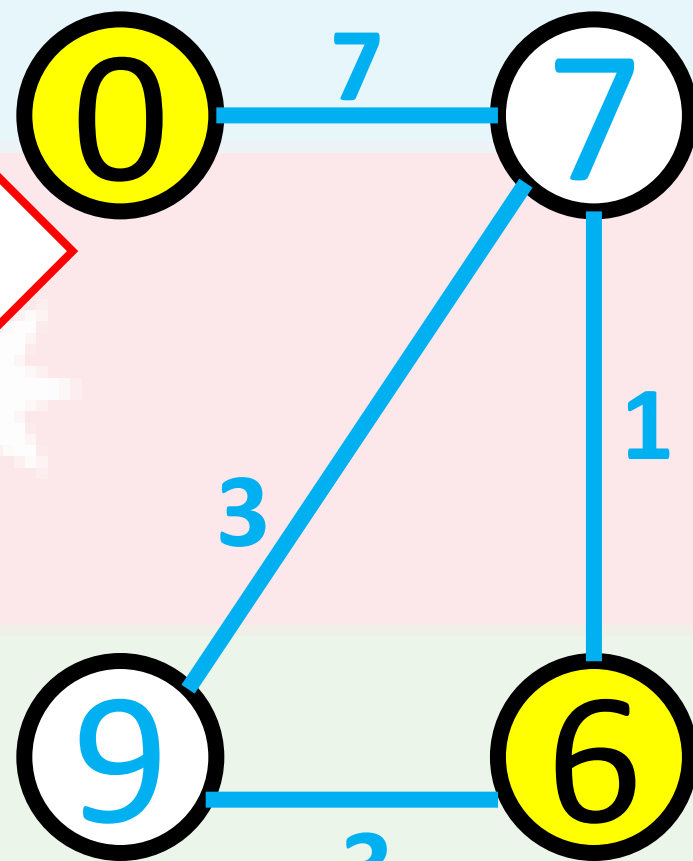
前段階での距離(6)
との差を送る



Azer

$4(=10-6)$

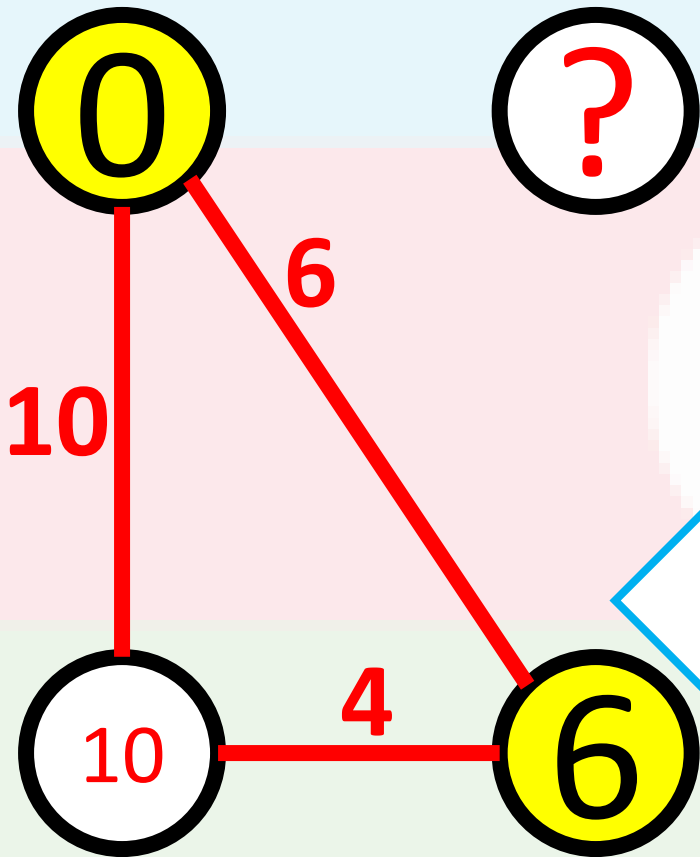
$1(=7-6)$



Baijan

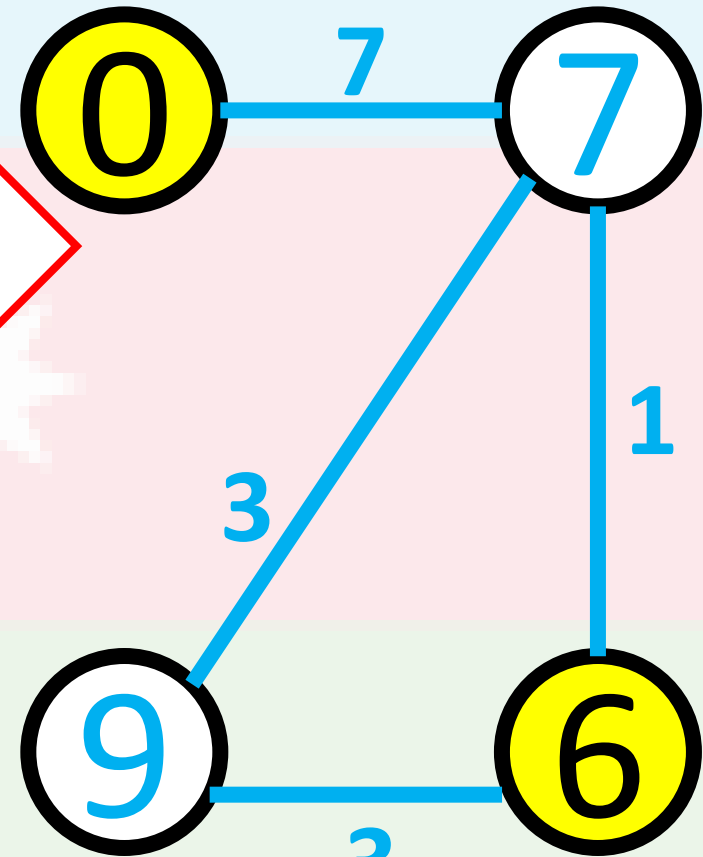
改善②

4より1の方が小さい



$4(=10-6)$

$1(=7-6)$

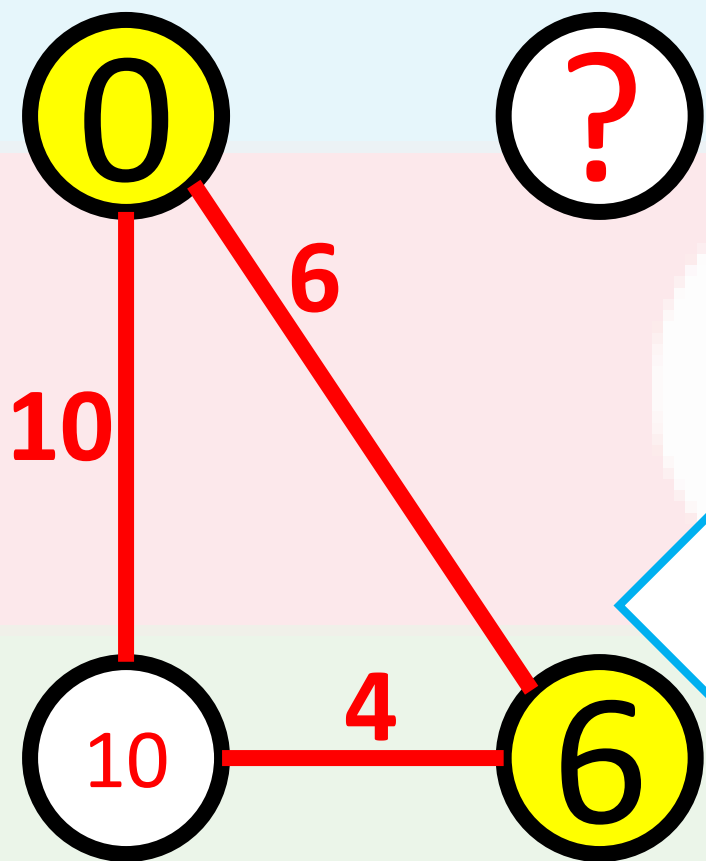


Azer

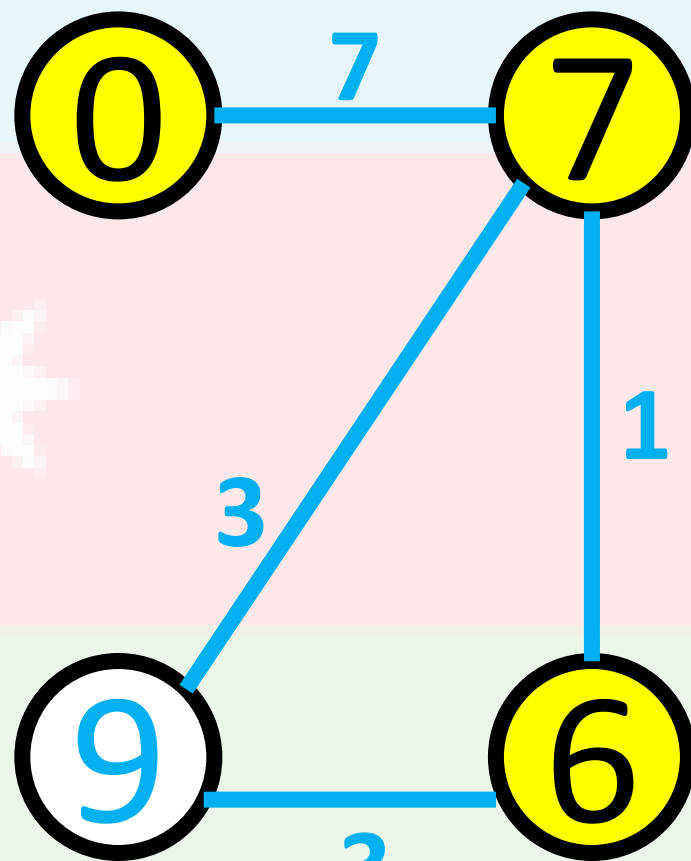
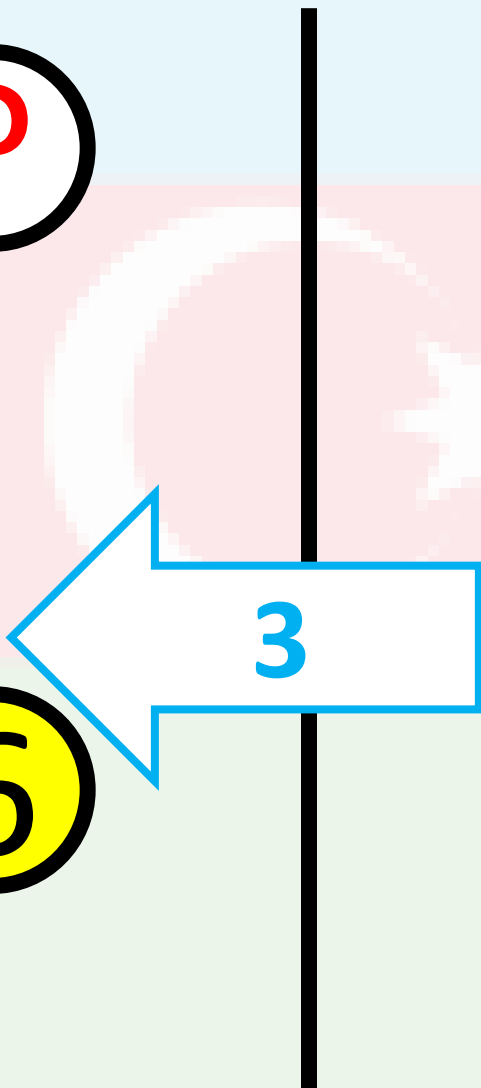
Baijan

改善②

頂点番号を送る



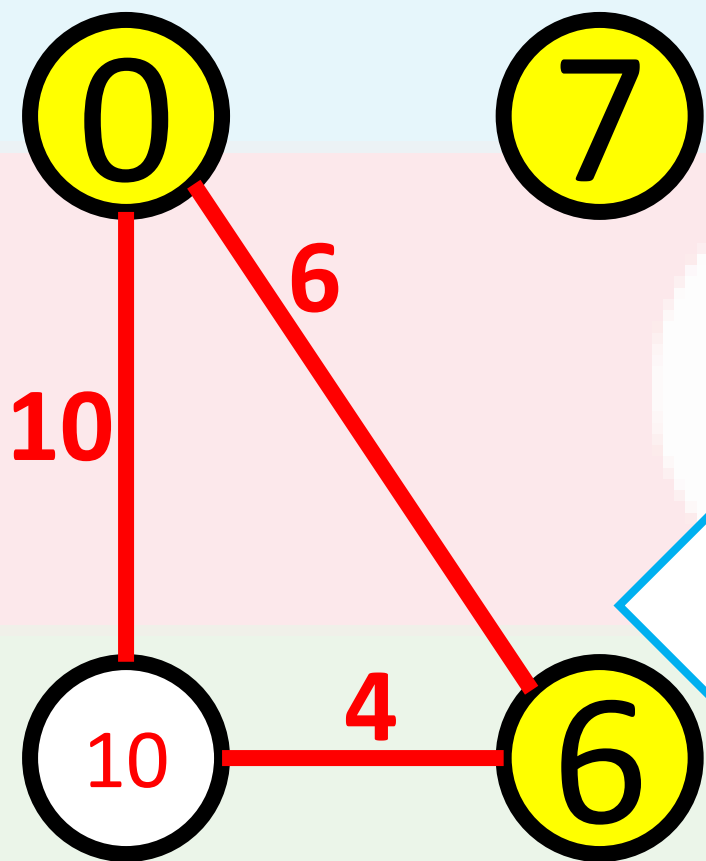
Azer



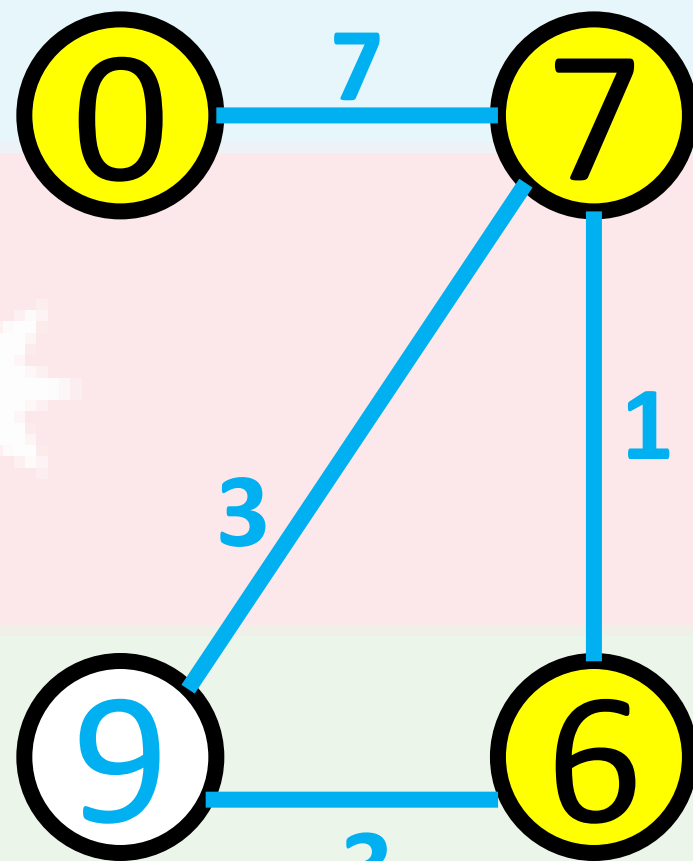
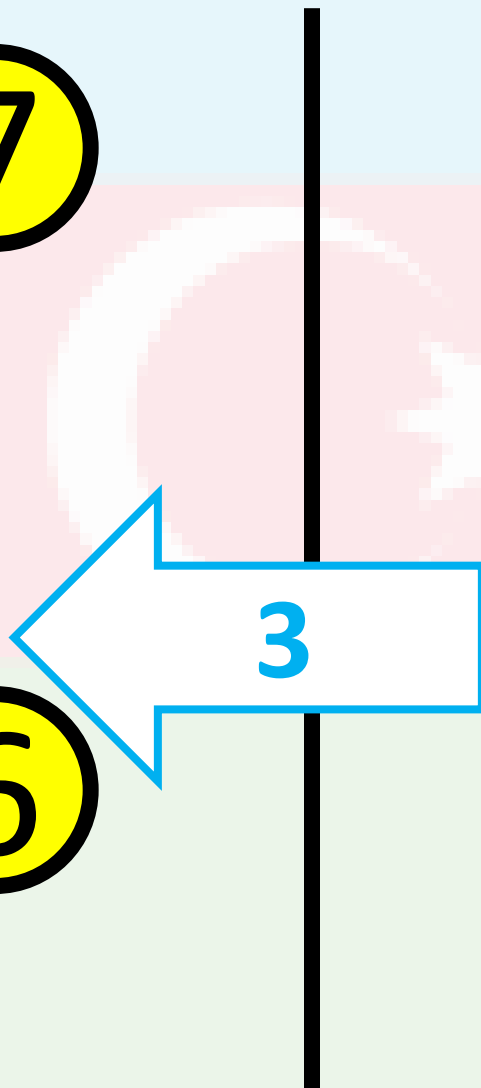
Baijan

改善②

頂点番号を送る



Azer



Baijan

改善②

- 1頂点あたり送る情報は
 $9 \times 2 + 11 = 29\text{bit}$

- $N \leq 58,000 / 29 \doteq 2,000$
満点

※改善①をせずに②だけすると
1頂点あたり40bitで小課題6が通る

得点分布

0



44



6



52



8



68



14



100



22

