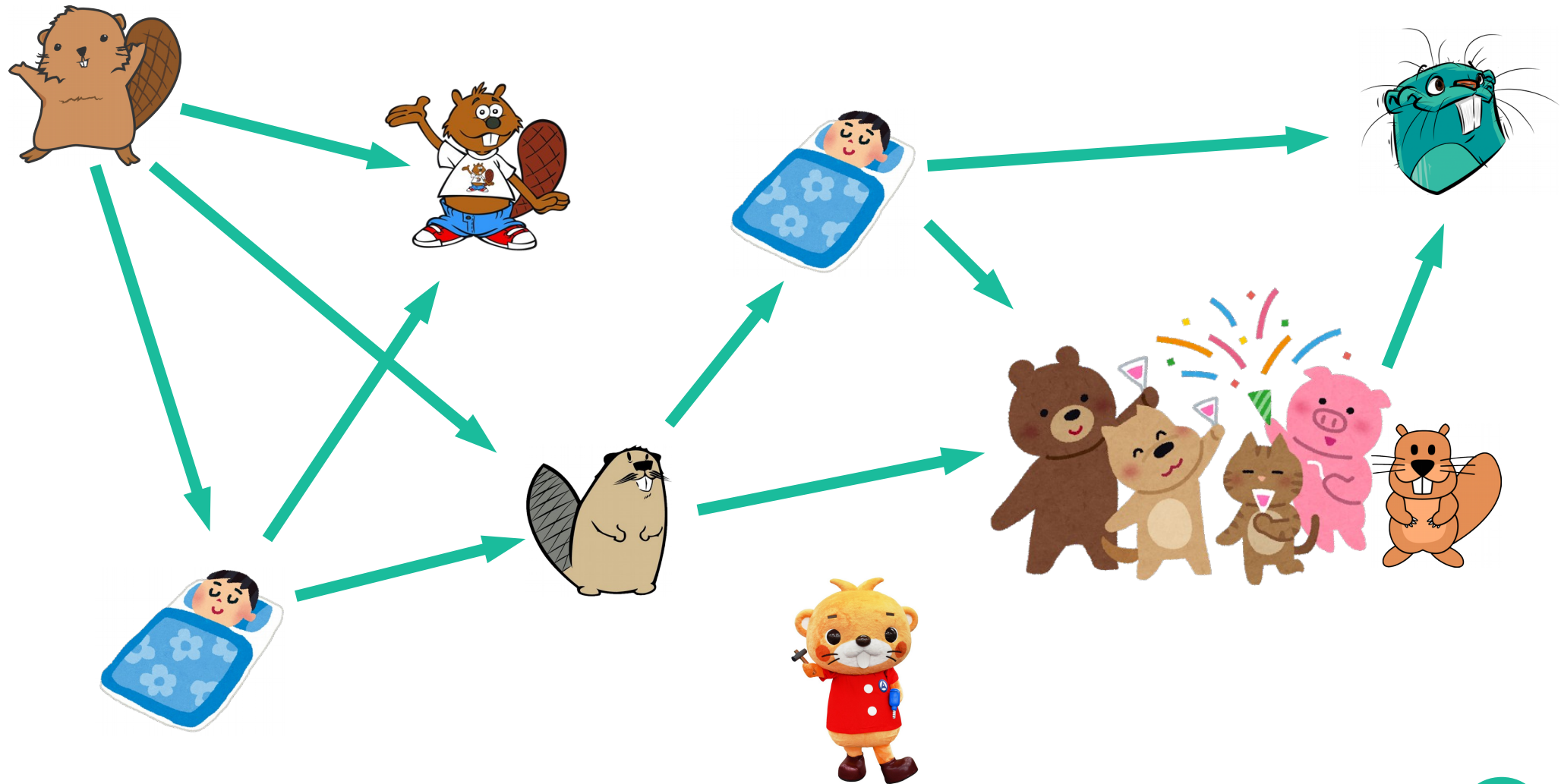


## ビ太郎のパーティー (Bitaro's Party)

2018年3月22日  
情報オリンピック 2017-2018 春季トレーニング合宿 競技日 3

チューター：河原井 啓 (@gotoloop1)

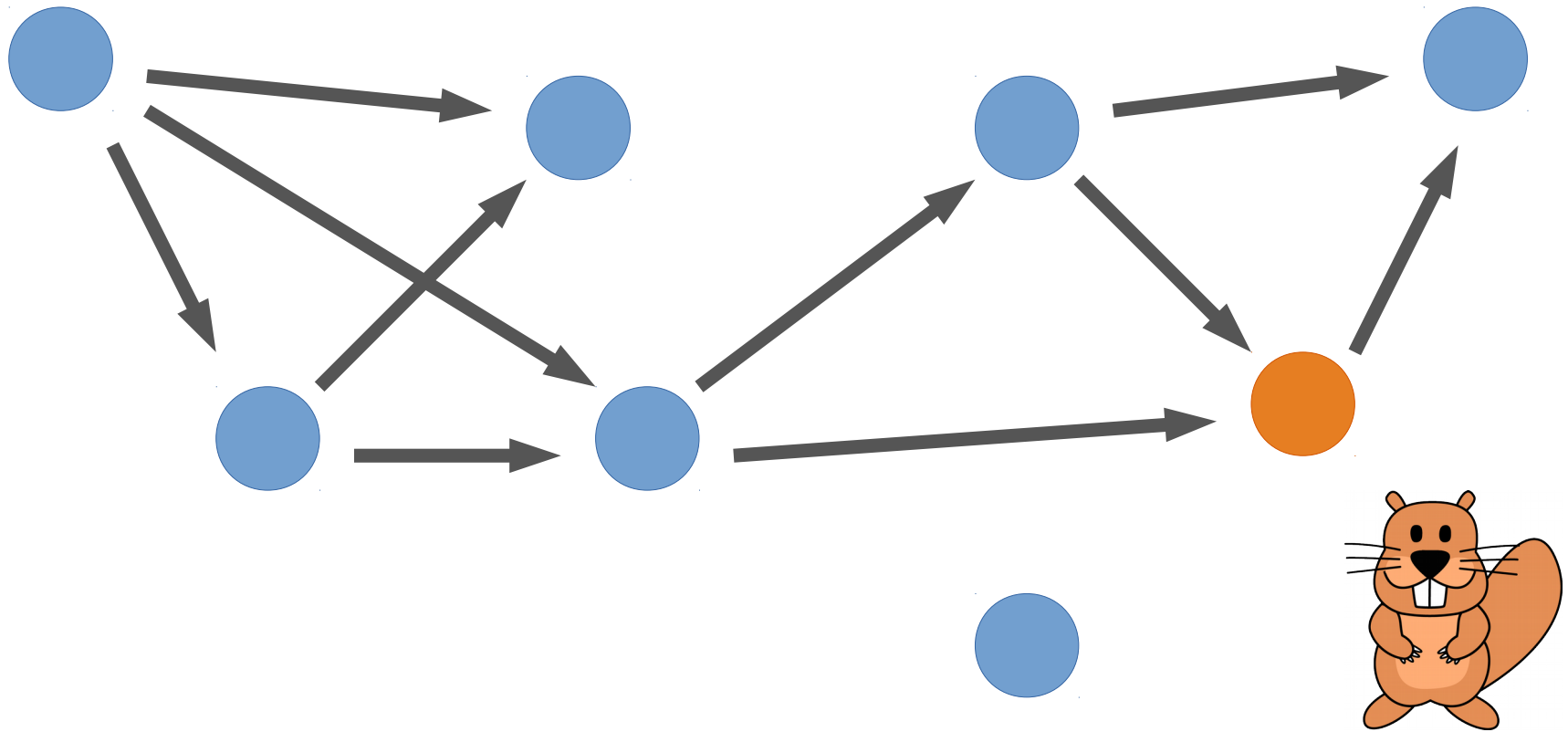
# 問題概要



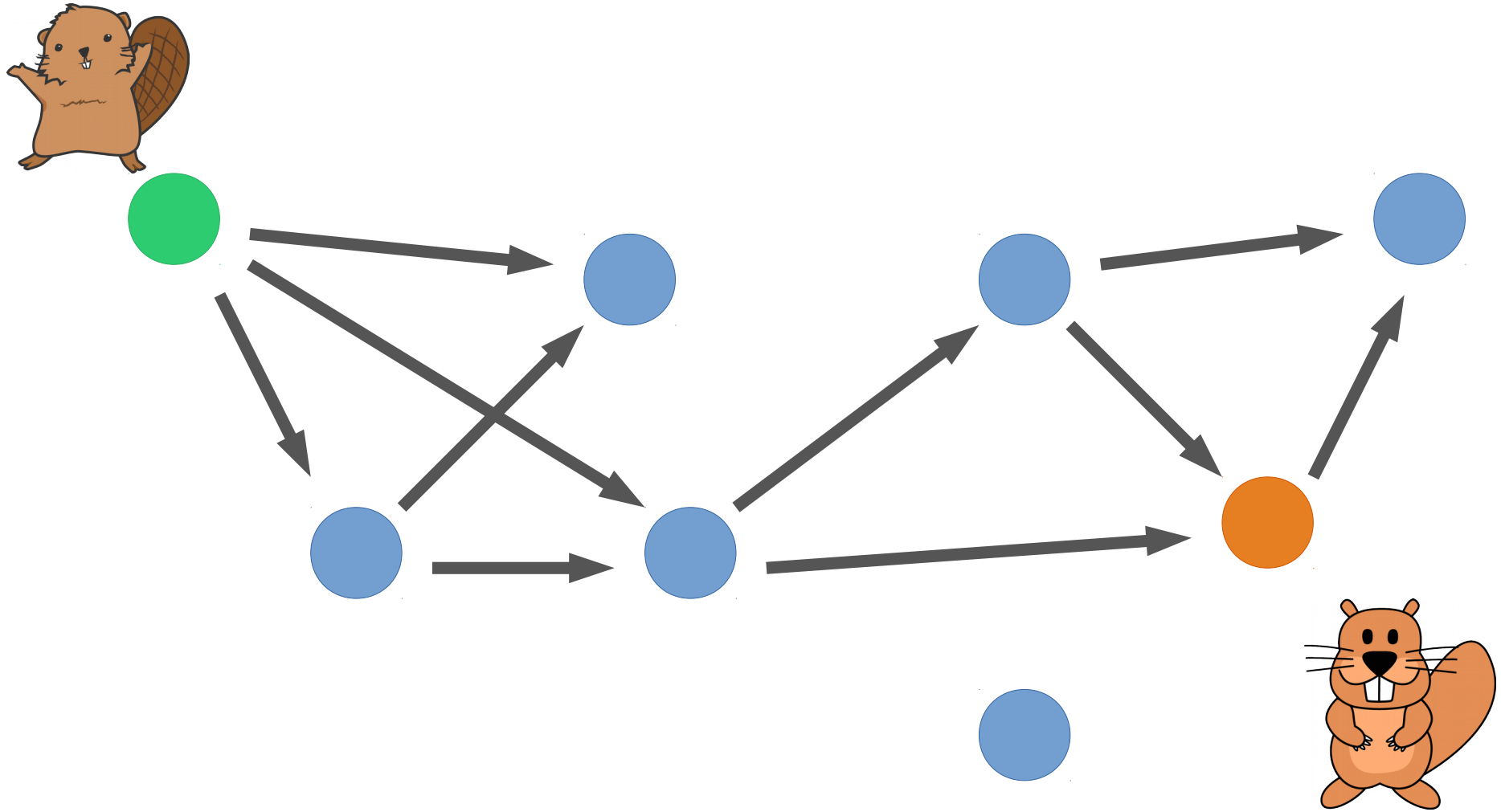
# 問題概要

- **N** 頂点 **M** 辺の **DAG** がある
  - トポロジカル順序も与えられている
  - 有効な頂点たちから、ある頂点に行くとき、考えられる最長の経路の長さを求めるクエリが **Q** 個来る
- 
- **$N \leq 100000$**
  - **$M \leq 200000$**
  - **$Q \leq 100000$**

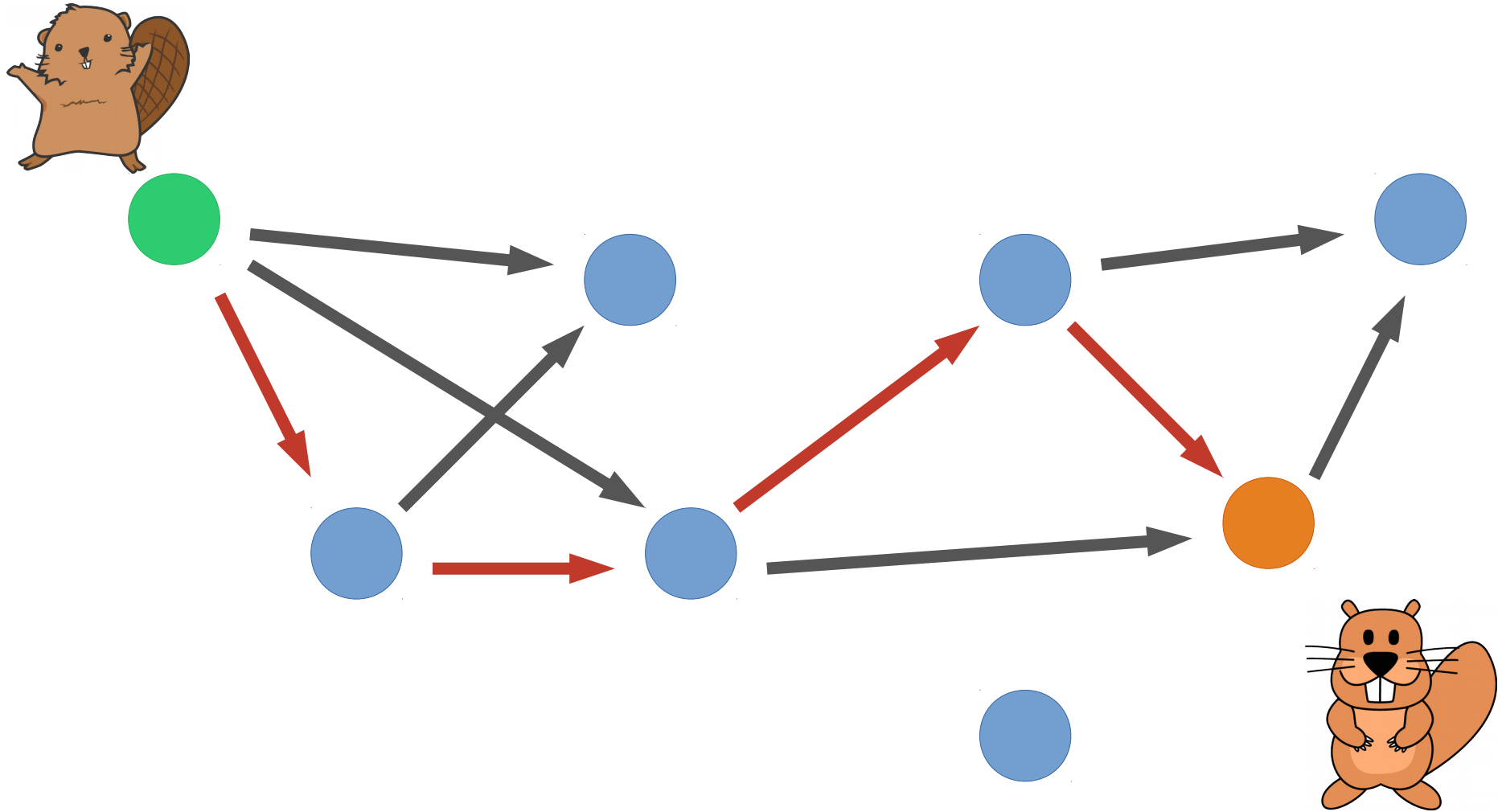
# 例



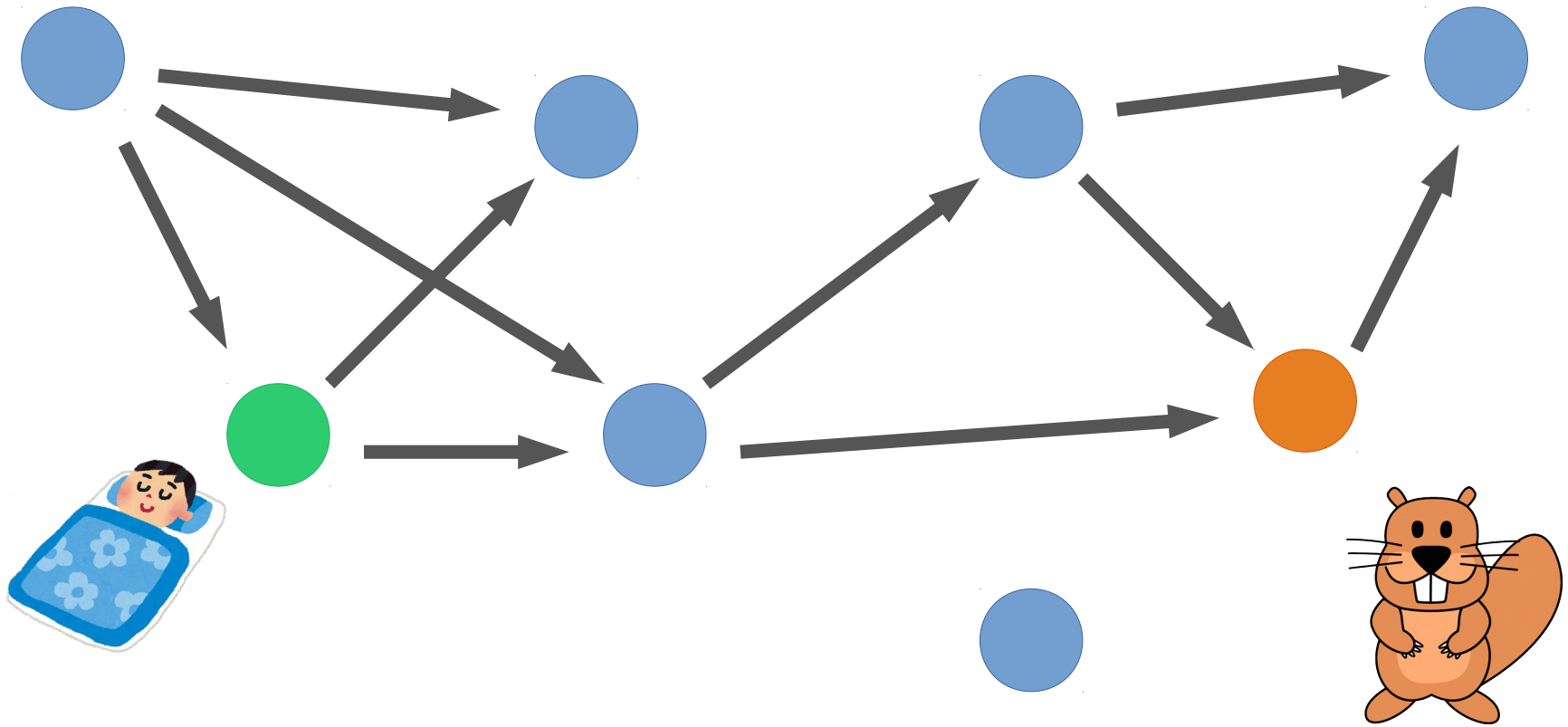
# 例



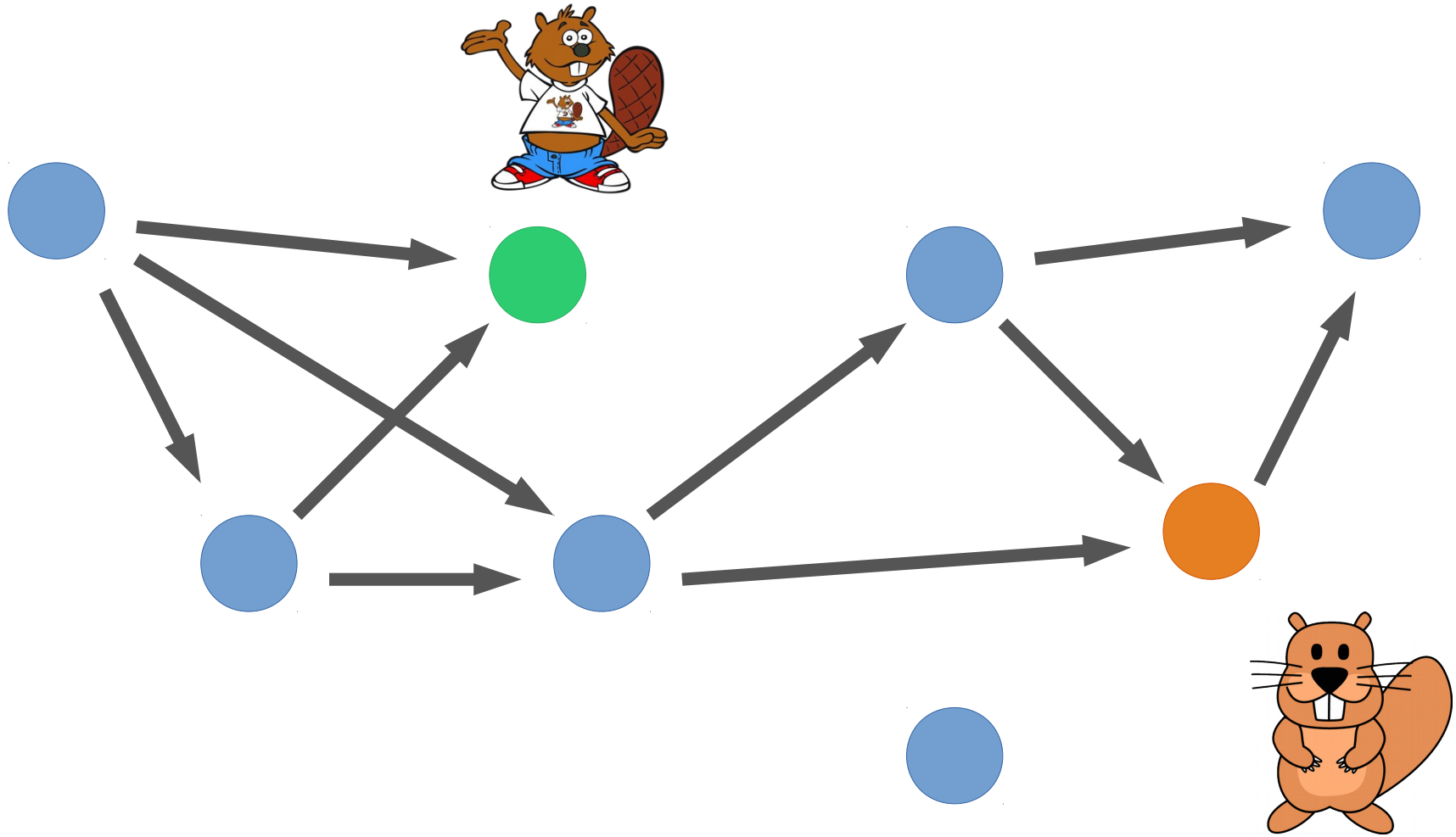
# 例



# 例

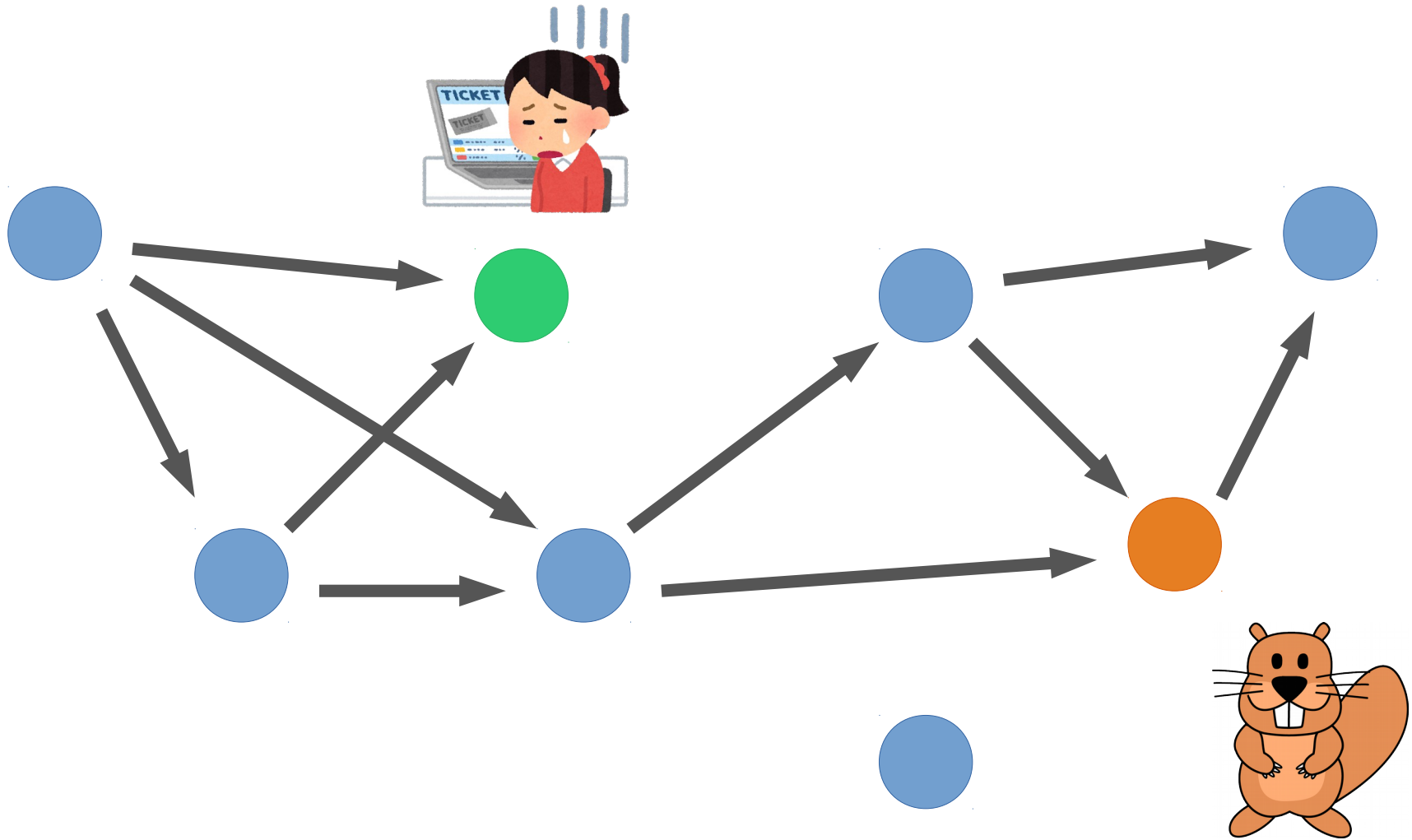


# 例

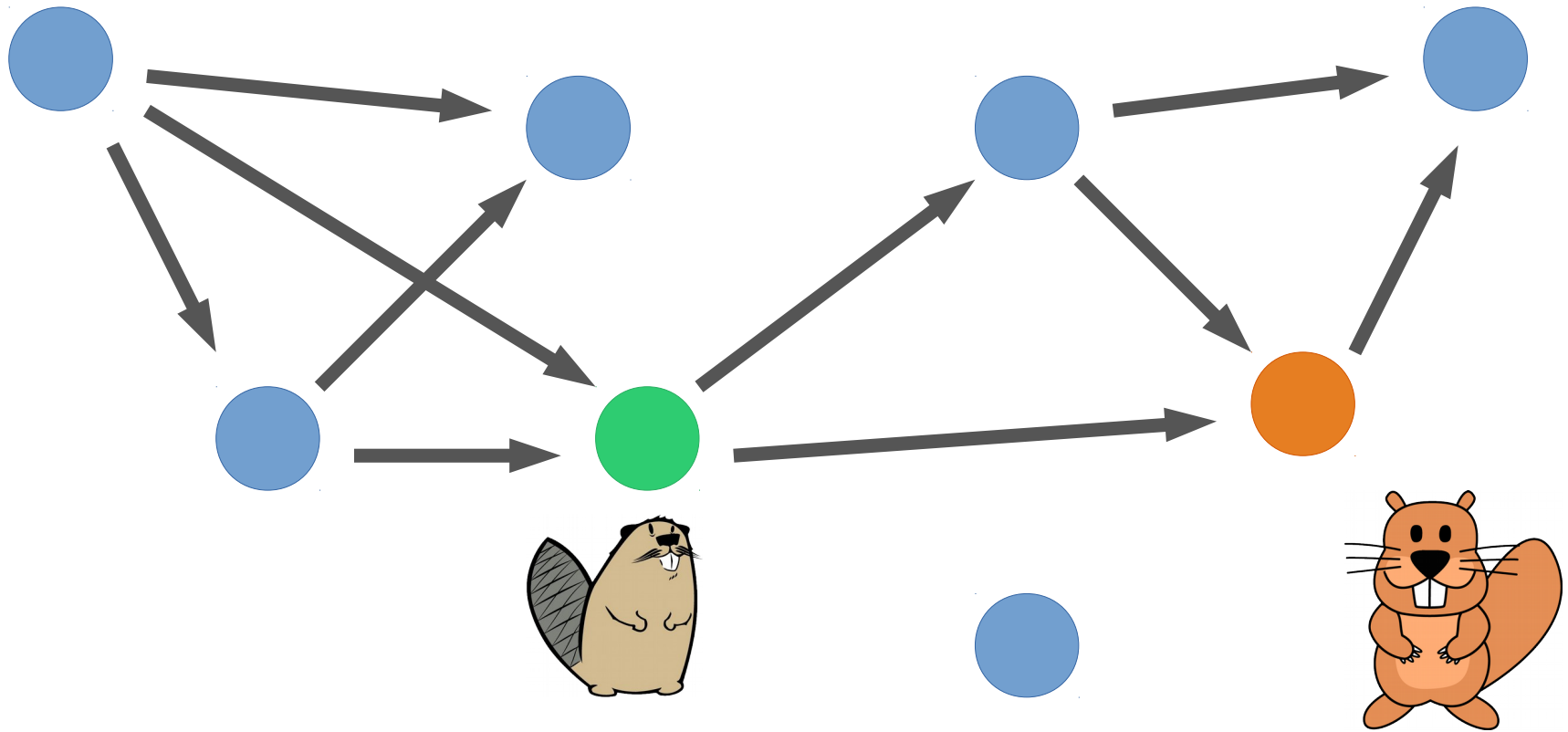




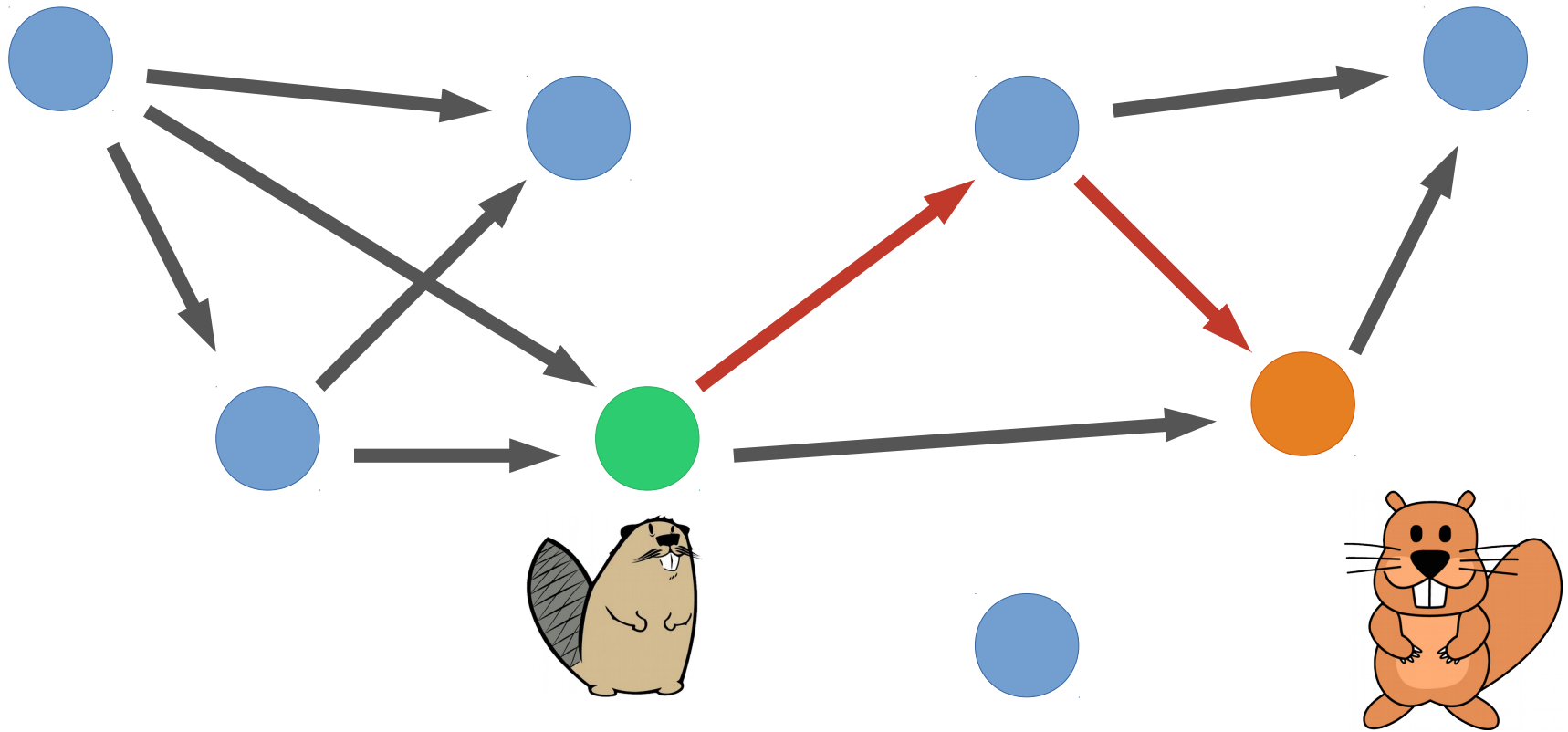
# 例



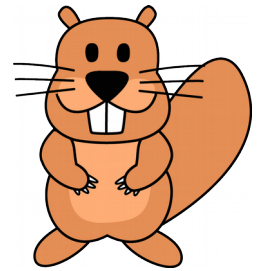
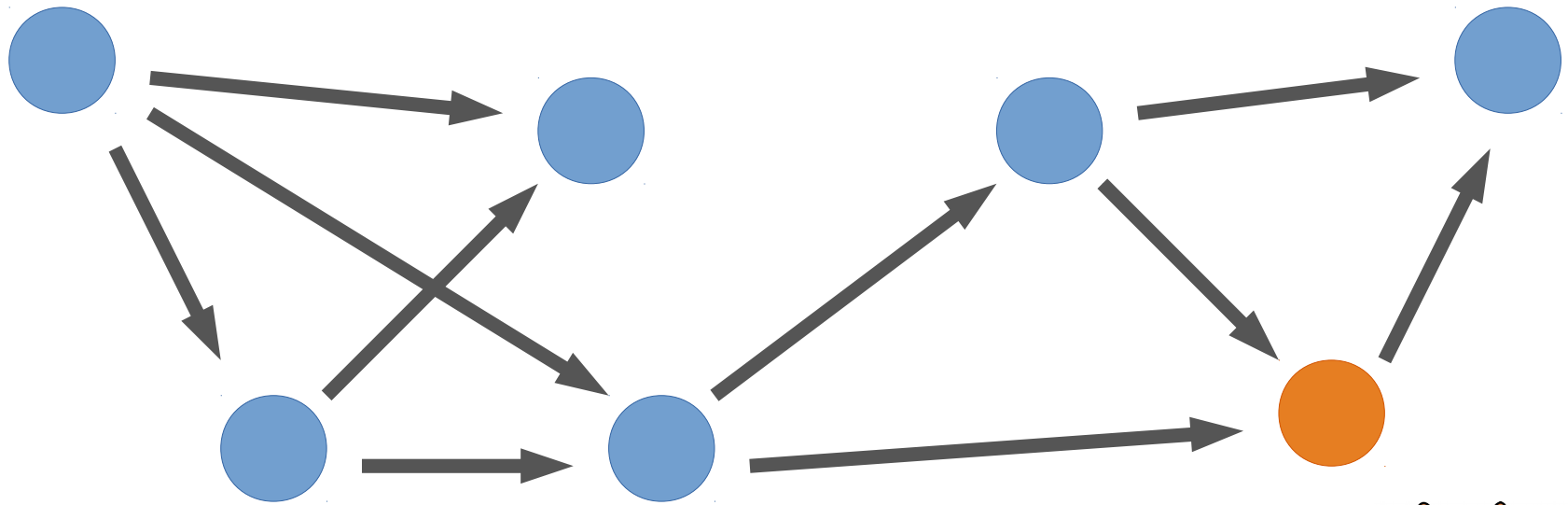
# 例



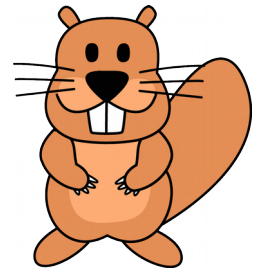
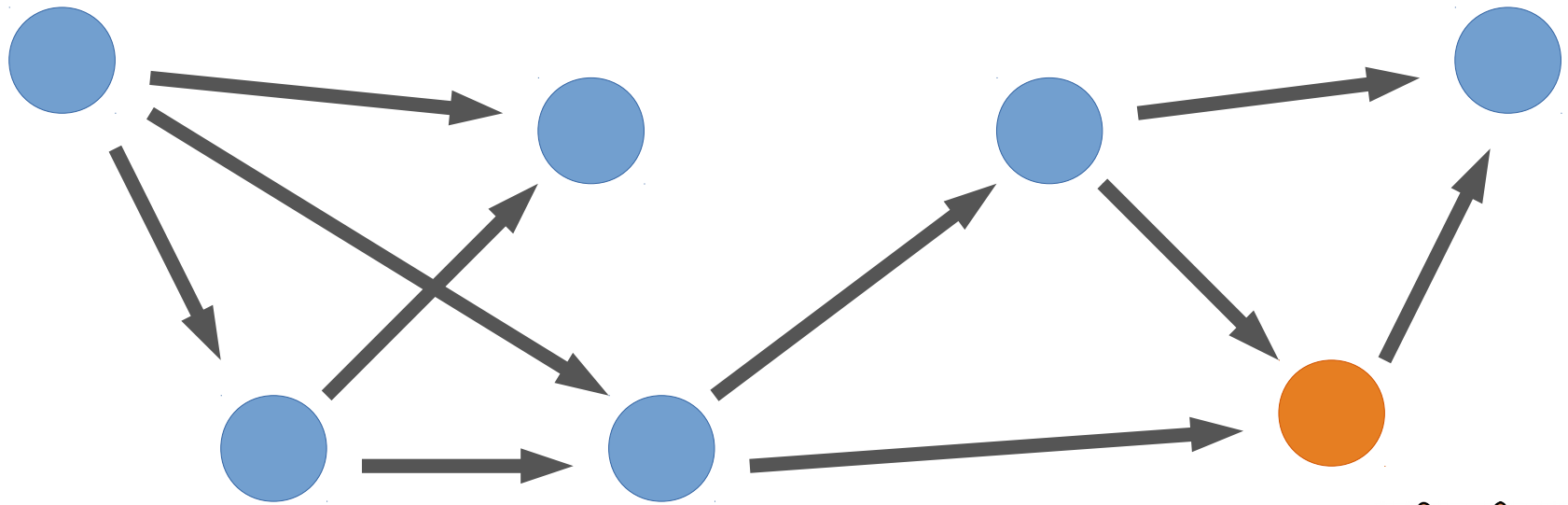
# 例



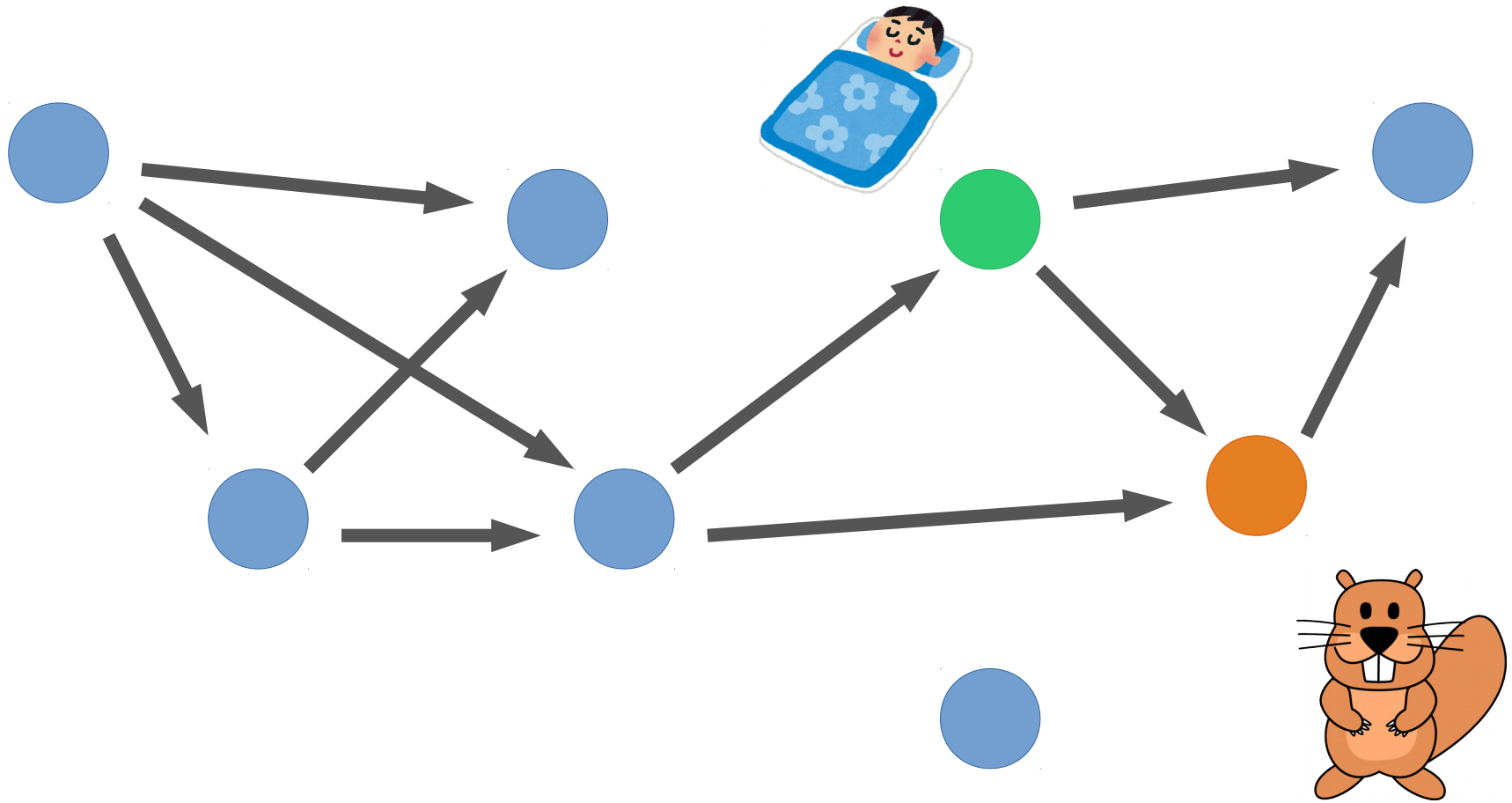
# 例



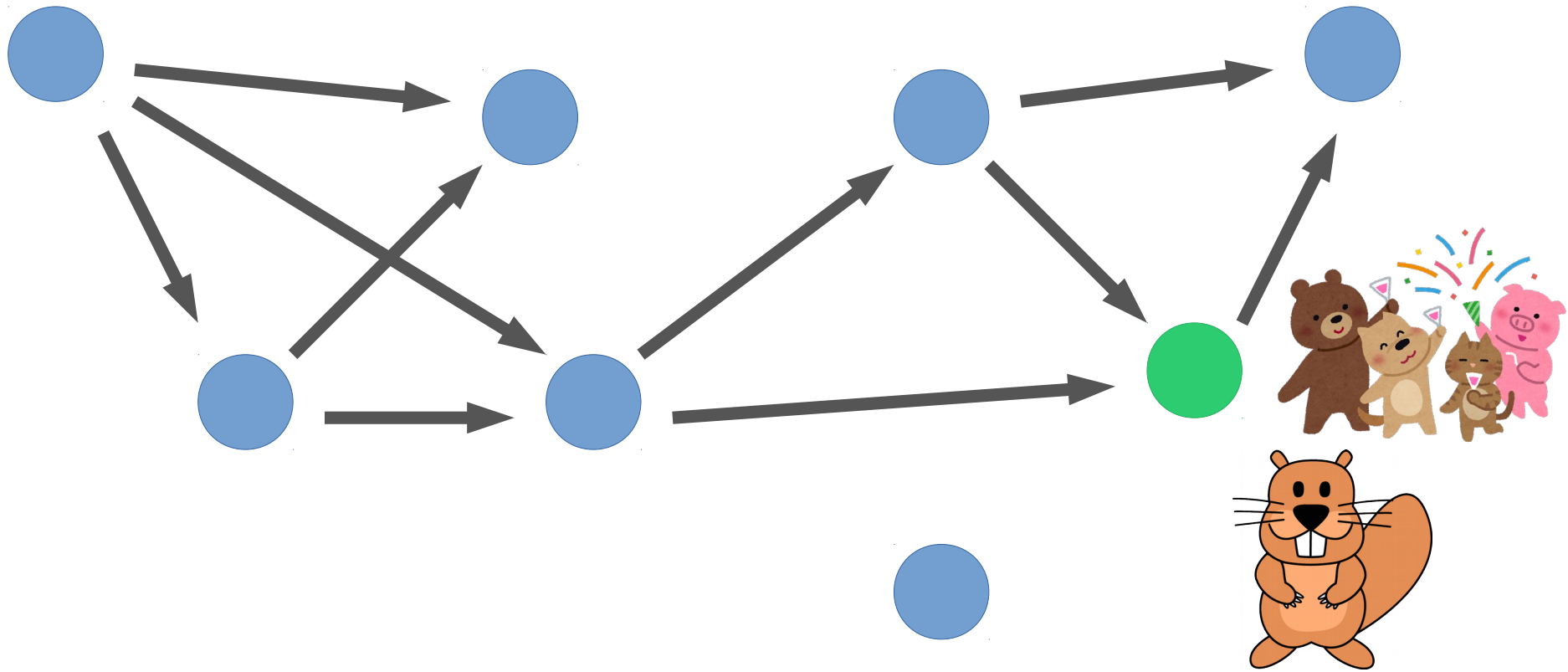
# 例



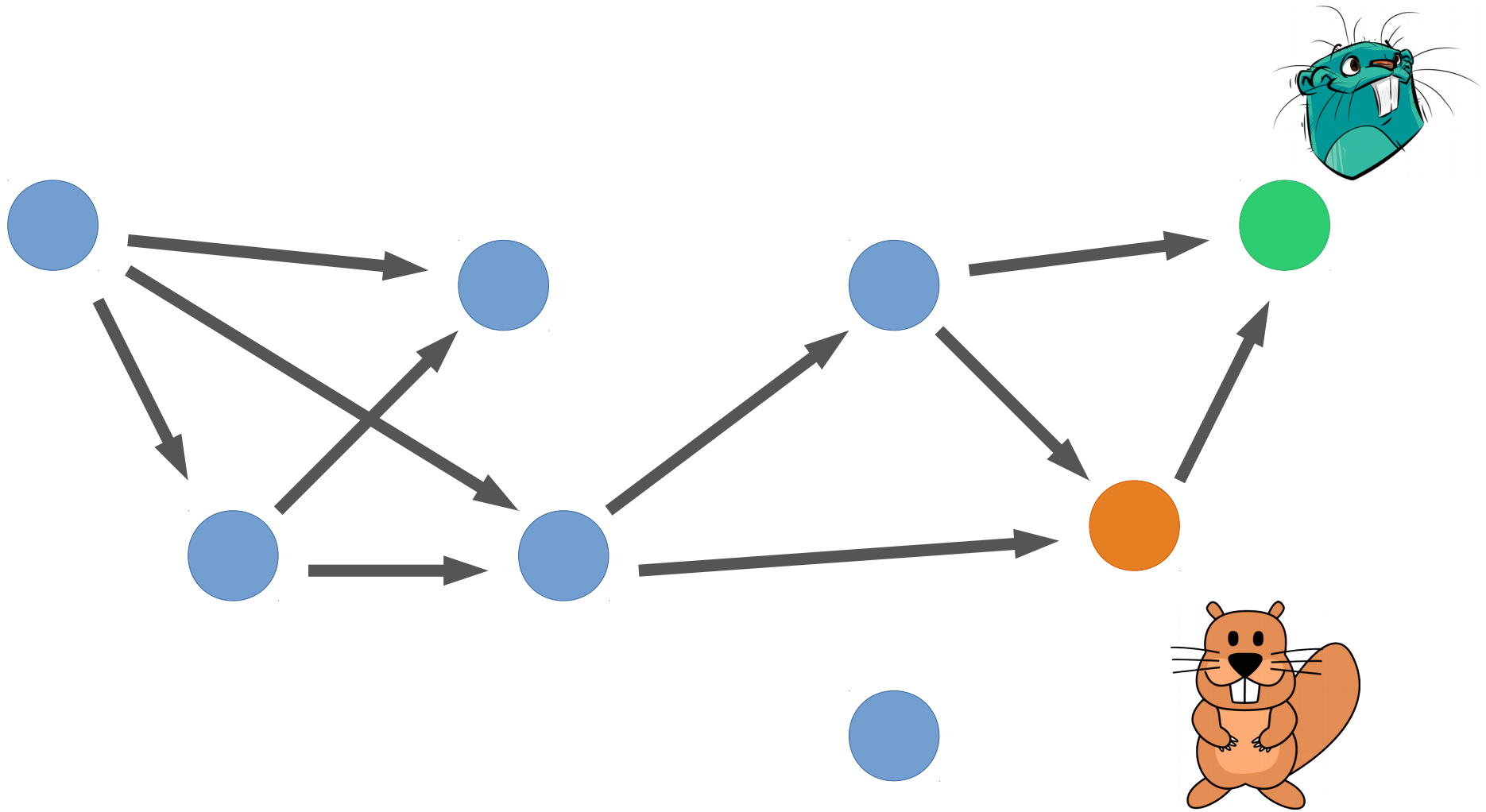
# 例



# 例

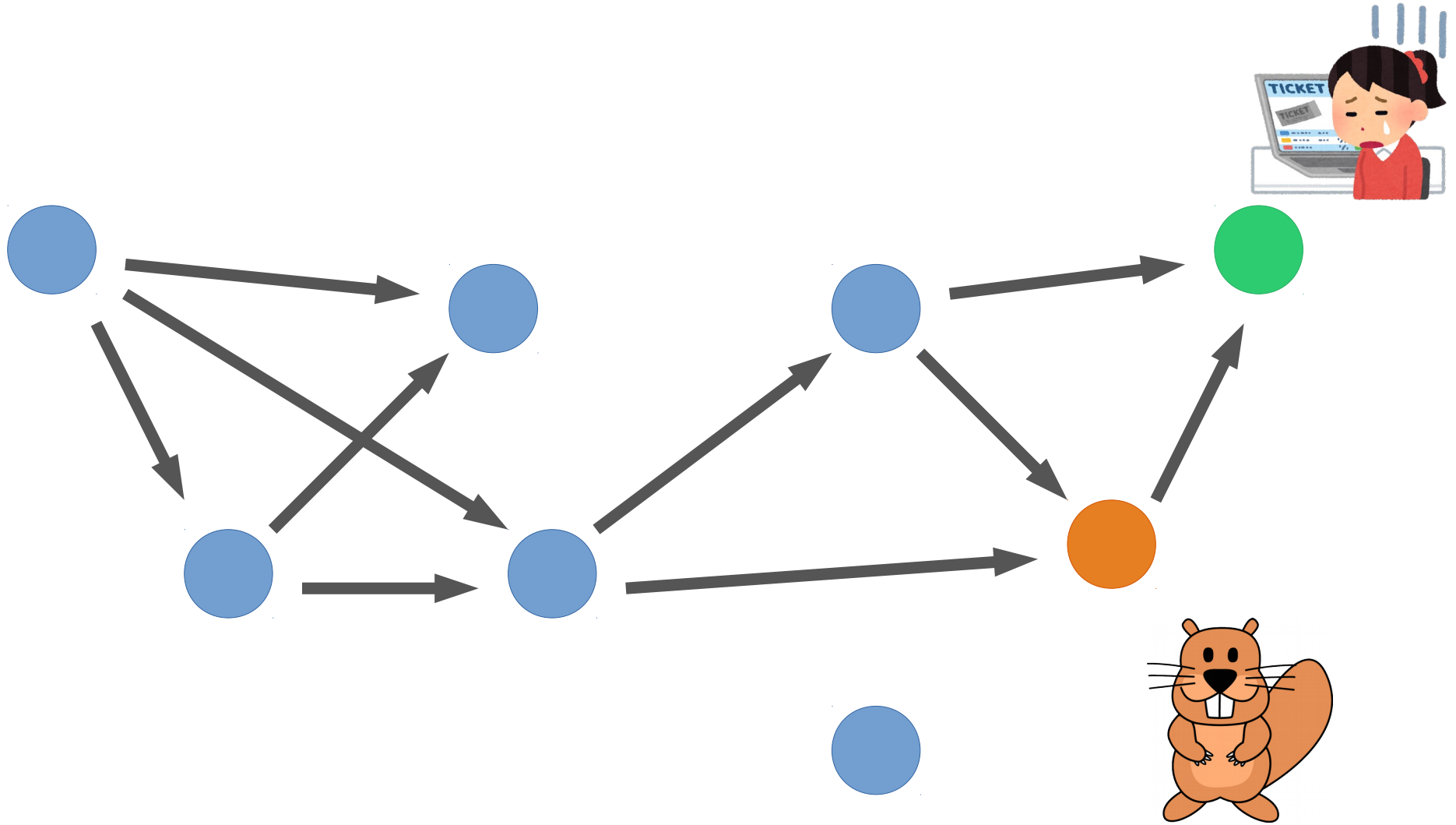


# 例





# 例



## 小課題 1 (7 点)

- $N \leq 1000$
  - $M \leq 2000$
  - $Q = 1$
- 
- $O(NMQ)$  が通りそう

## 小課題 1 (7点)

- すべての頂点  $i$  について、有効な頂点からの考えられる最長の経路の長さ  $\text{max\_len}(i)$  を求める
- これは始点  $i$ 、終点  $j$  の辺について、  
 $\text{max\_len}(j) < \text{max\_len}(i) + 1$   
のとき、  
 $\text{max\_len}(j) = \text{max\_len}(i) + 1$   
と更新することを繰り返すことで求められる
- 初期値は有効なら  $0$ 、無効なら  $-\text{inf}$  など

## 小課題 1 (7 点)

- $\max\_len(i) \leq N$  なので、更新されるのは **1** 本の辺につき高々 **N** 回
- それが **M** 本あるので、計算量は  **$O(NMQ)$**

## 小課題 2 (7 点)

- $Q = 1$
- $O((N+M)Q)$  なら通りそう

## 小課題 2 (7点)

- 小課題 1 のやり方は無駄が多い
- → トポロジカル順序で考える
- ある頂点よりトポロジカル順序が後の頂点は、その頂点に到達できない
- そのため、ある頂点  $i$  の  $\text{max\_len}(i)$  は、
  - 有効な頂点なら  $\max(0, \max(\text{max\_len}(j))+1)$
  - 無効な頂点なら  $\max(\text{max\_len}(j))+1$
  - $j$  は辺  $j \rightarrow i$  がある頂点

## 小課題 2 (7 点)

- すべての辺を  $O(1)$  回見ることになる
- 全体としては  $O((N+M)Q)$

## 小課題ではない (0点)

- クエリ  $i$  において  $Y_i=1$  であるとする
- これを  $O(N+M+Q)$  で解きたい
  
- どうしよう



## 小課題ではない (0点)

- 各頂点において、有効な頂点からの考えられる最長の経路の長さとして、2番目に長い経路の長さを求める
- どの頂点から出発したかの情報を持っておけば、重複等なく経路の長さを求められる
- するとこの問題は  $O(N+M+Q)$  で解ける

## 小課題 3 (86 点)

- $Q \leq 100000$
- $\text{sum}(Y_i) \leq 100000$

## 小課題 3 (86 点)

- $Y_i$  は最大で **100000** となる
- “小課題ではない”の方針でとこうとすると、**N** 番目に長い経路の長さまで持っていないと行けない
- $\rightarrow O(N(N+M)+Q)$
  
- 無理

## 小課題 3 (86 点)

- $B \leq N$  とする
- 妥協して、 $B$  番目に長い経路まで持つ
- $Y_i \geq B-1$  のときは小課題 2 の方針で解く
- $\rightarrow O(B(N+M)+100000+ \text{何か})$
  
- “何か” ってなんだ☆

## 小課題 3 (86 点)

- “何か” が起こるのは  $O(100000/B)$  回
- そのたびに  $O(N+M)$  の処理
- よって、全体では  
 $O(B(N+M) + 100000 + 100000(N+M)/B)$
- $B = 100000^{0.5}$  とすると  
 $O(100000^{0.5}(N+M) + 100000)$
- 解けた

# ビ太郎とは

- 小中高生を対象とした国際情報科学コンテスト「ビーバーチャレンジ」の日本でのマスコットキャラクター
- それぞれの国で違う



エジプト



イスラエル



ラトビア



エストニア

# 得点分布

