

2014/6/9 Mon.

問題解決技法入門

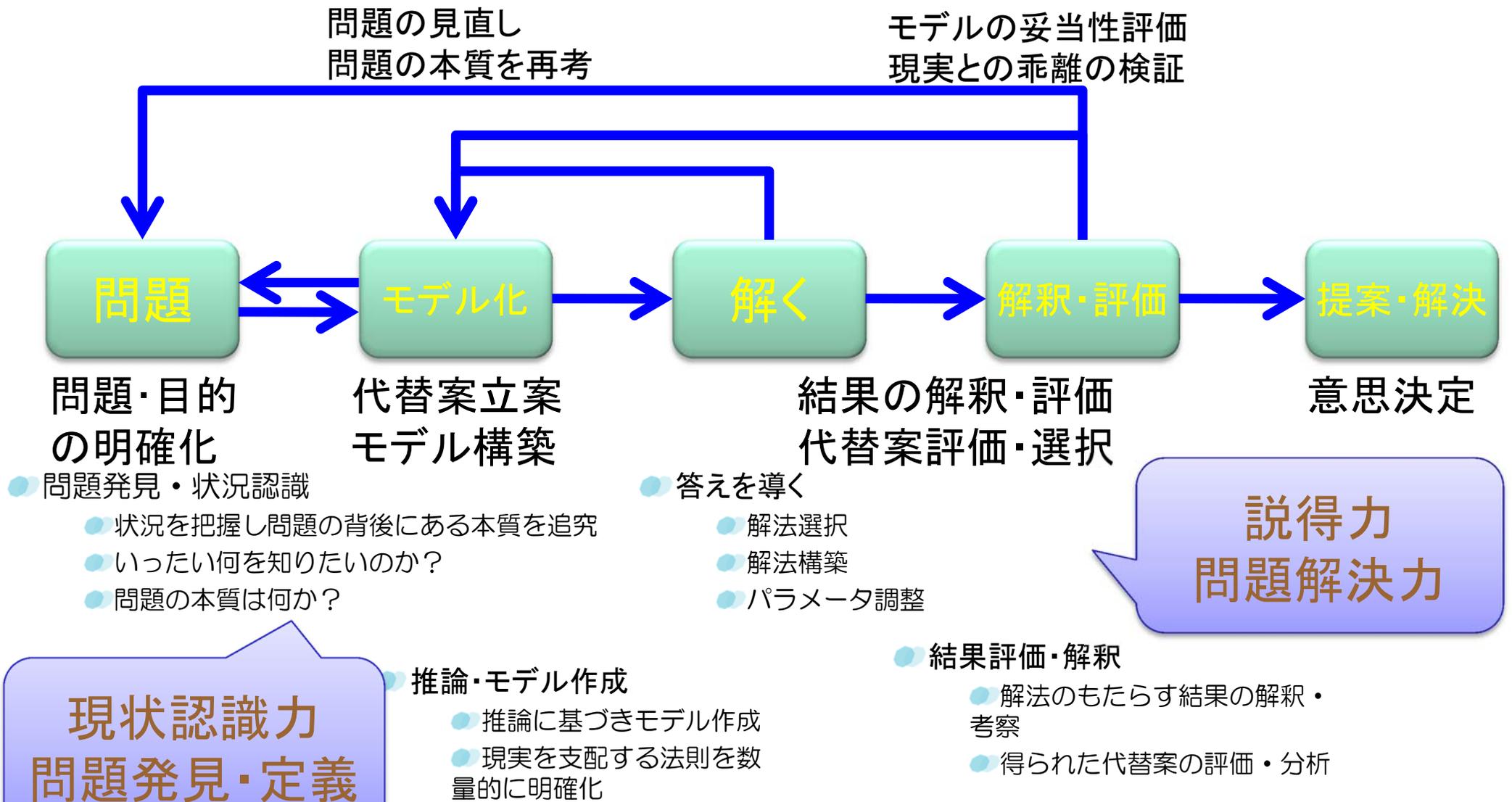
最短経路探索

堀田 敬介

# 意思決定

論理的思考力  
データ分析, 統計学  
数理的アプローチ

- 「問題の把握」から「意思決定」までの流れ



# カー・ナビゲーションとは？

航海, 航海術

PND・GPS携帯・  
スマホなど多様

- カー・ナビゲーション・システム  
automotive navigation system

- ナビゲーション・システムの2大機能

- (リアルタイム)情報表示

- 現在地や渋滞情報, 周辺情報などを地図に重ねて表示

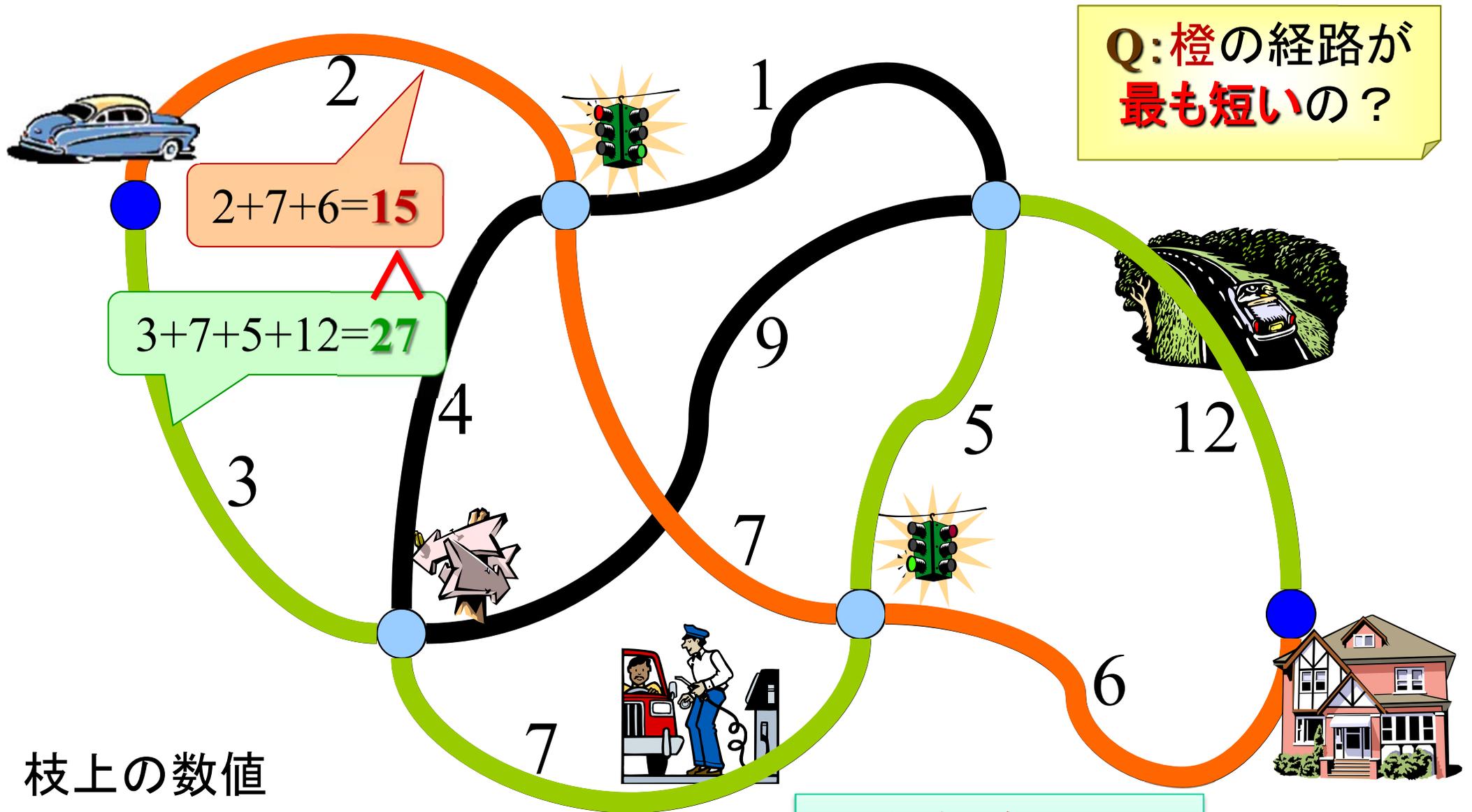
- ルート探索

- 目的地を指定すると現在地からの(最短)経路を表示

どうやってるの？



# 最短経路はどこにあるのか？



枝上の数値

=コスト

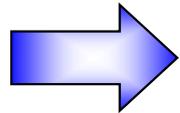
=距離, 時間, 費用, etc.

最短経路を見つけたいのだから！

# 最短経路はどこ？



オレンジの経路が最短なのか？  
どうすればわかる？



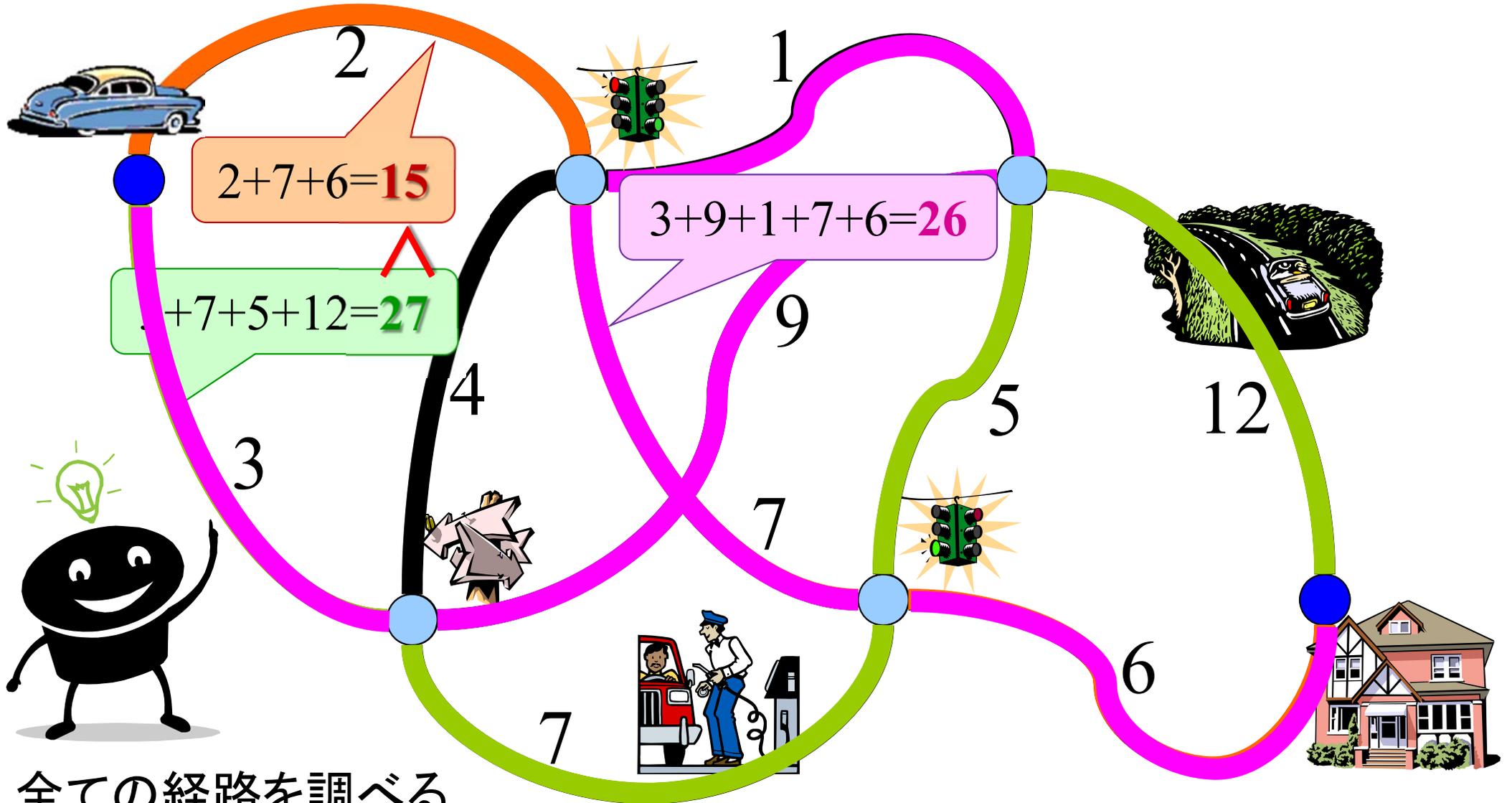
全ての経路を調べ、その中から

最も短い経路を選べば良い！

〔素朴で素直な方法〕

= 全列挙, しらみつぶし

# しらみつぶし！



全ての経路を調べる

- ✓ 交差点は2度通らない
- ✓ 同じ道路は2度通らない



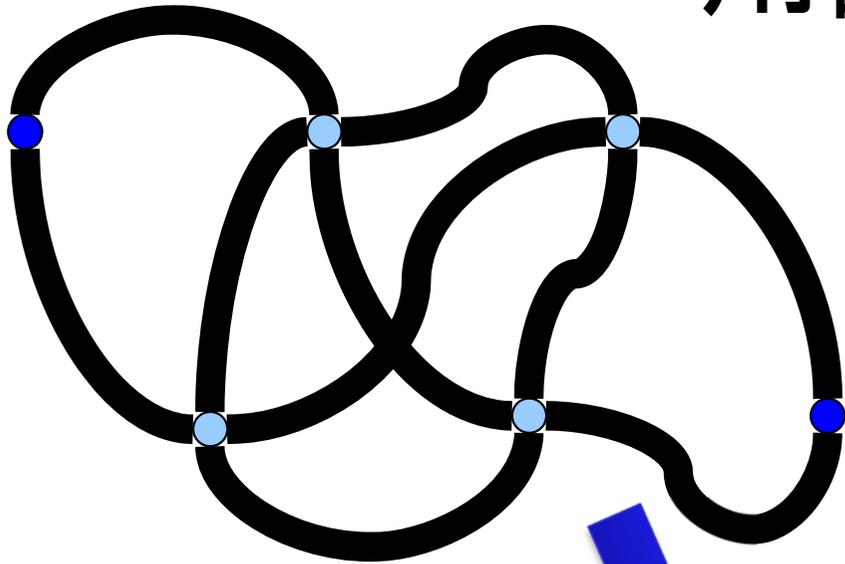
最短経路がわかるよね！

次に進む前に...

# 用語の説明

# グラフ理論

graph theory



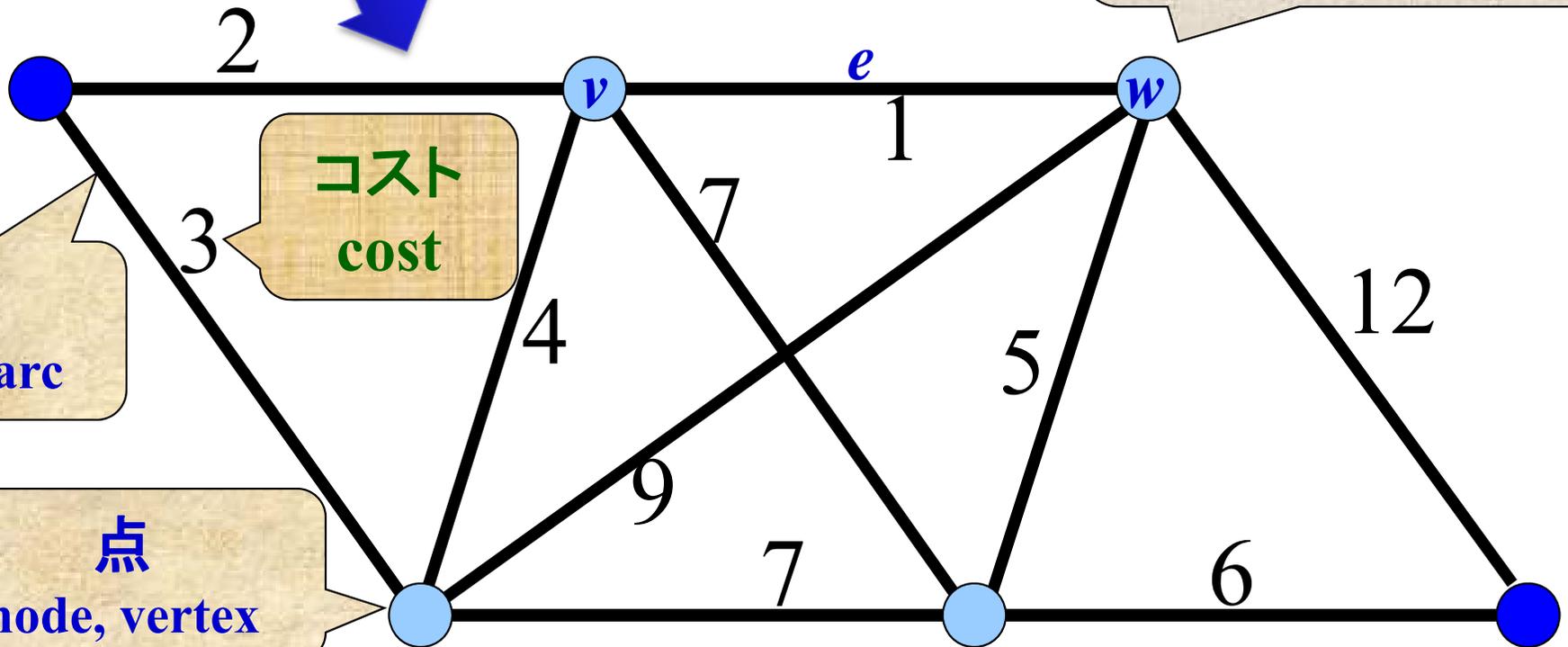
グラフ  
graph

ネットワーク  
network

隣接・接続関係

$v$  and  $w$  are adjacent.  
 $v$  is incident to  $e$ .

現実の経路を抽象化



コスト  
cost

枝  
edge, arc

点  
node, vertex

# 何故わざわざグラフにして考えるのか？

- 必要な情報を簡潔に過不足なく表現できる

- 点の数
- 枝の数
- 点と枝の接続関係  
(点と点の隣接関係)
- 枝のコスト

- (ここでは) 必要ない情報

- 路の途中に上り下りなど坂道がある,
- 路の途中にカーブが何回あるか,
- 点や枝の正確な位置, etc.

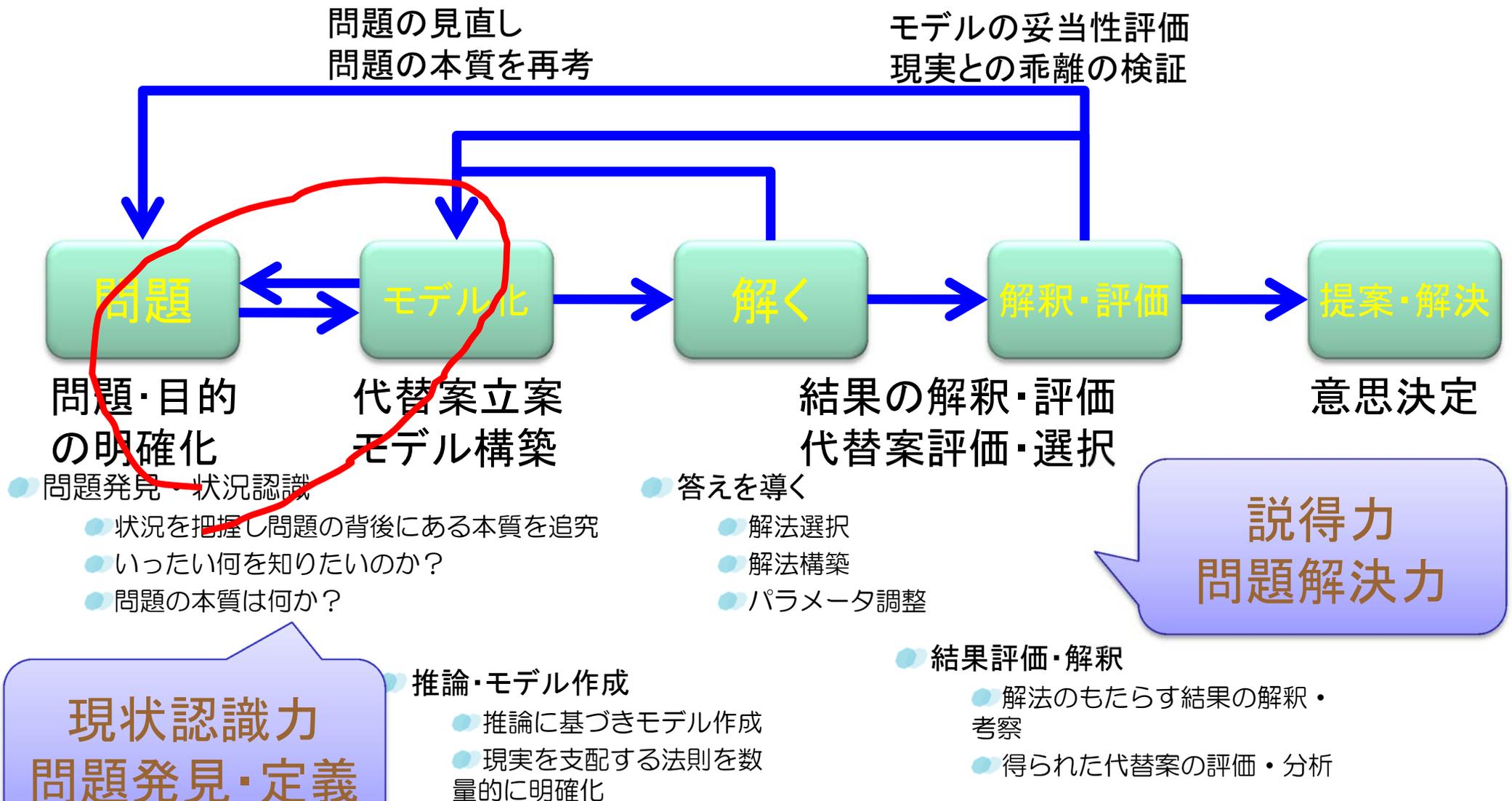
さらに...

グラフ理論で培われた豊かな知恵を利用できる

# 意思決定

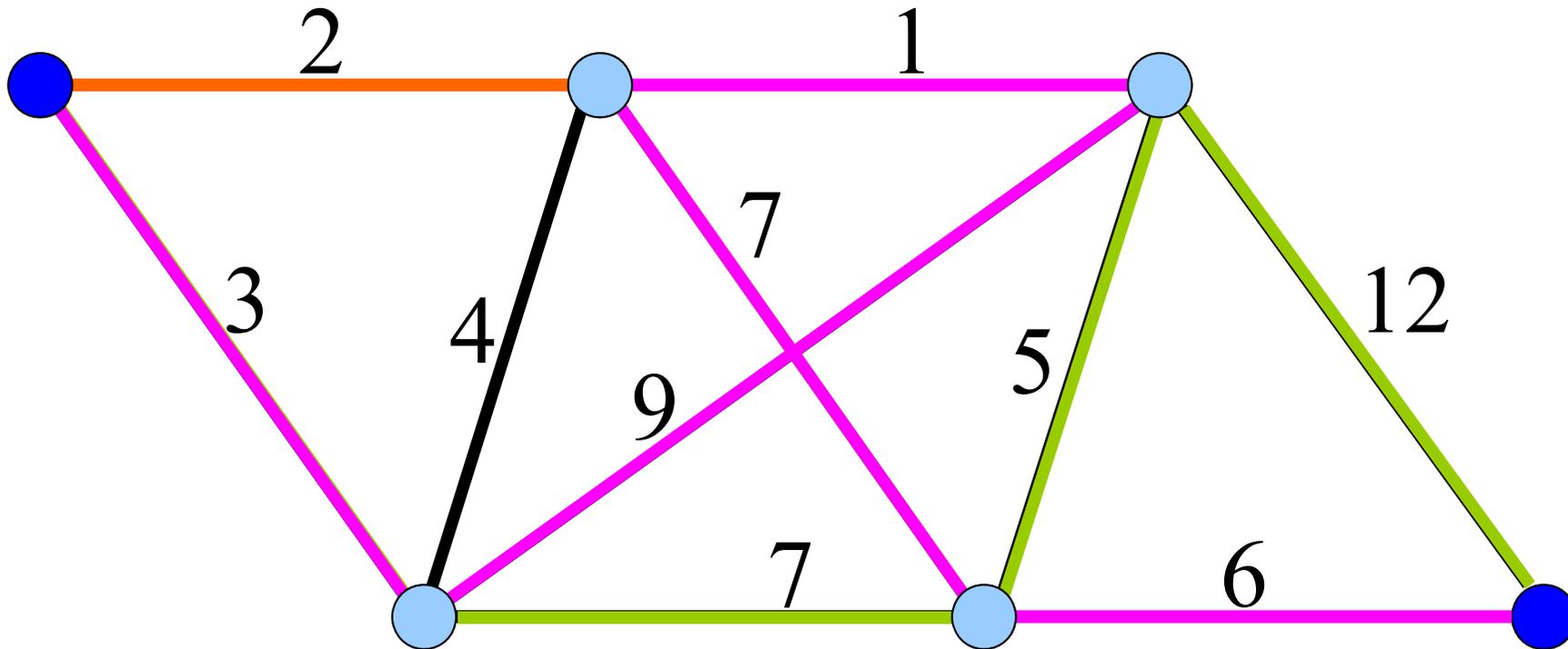
論理的思考力  
データ分析, 統計学  
数理的アプローチ

- 「問題の把握」から「意思決定」までの流れ



# 全ての経路を探す！？

難しい！？



一体何通りの経路があるんだろう？  
どうやって数えたらいいの？

全ての経路を調べる

- ✓ 交差点は2度通らない
- ✓ 同じ道路は2度通らない

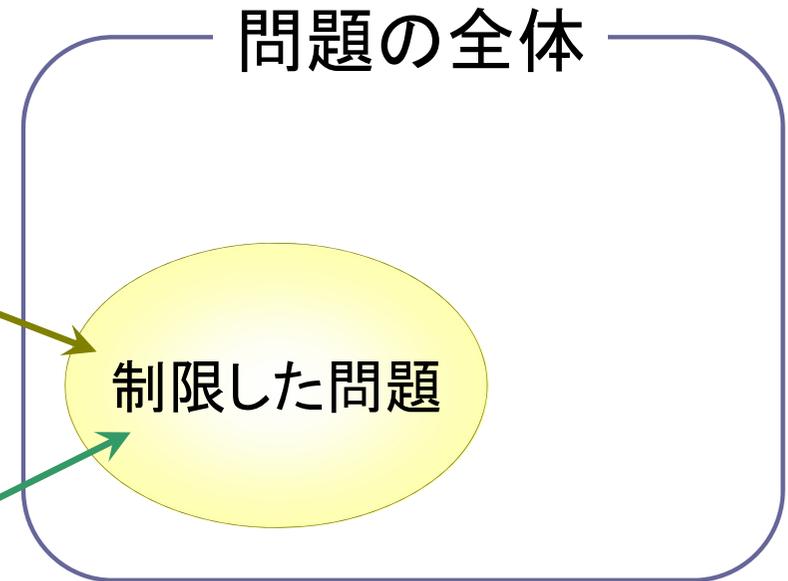


# 難しいなら易くすればいいのさ！

OR的問題解決のヒント  
問題を**簡単**にする！

{ 問題の**一部**だけを考える  
条件を**付加**して易くする

ここだけで考えて上手いけば、  
全体に広げられるかも！



全てのネットワーク上の最短路問題

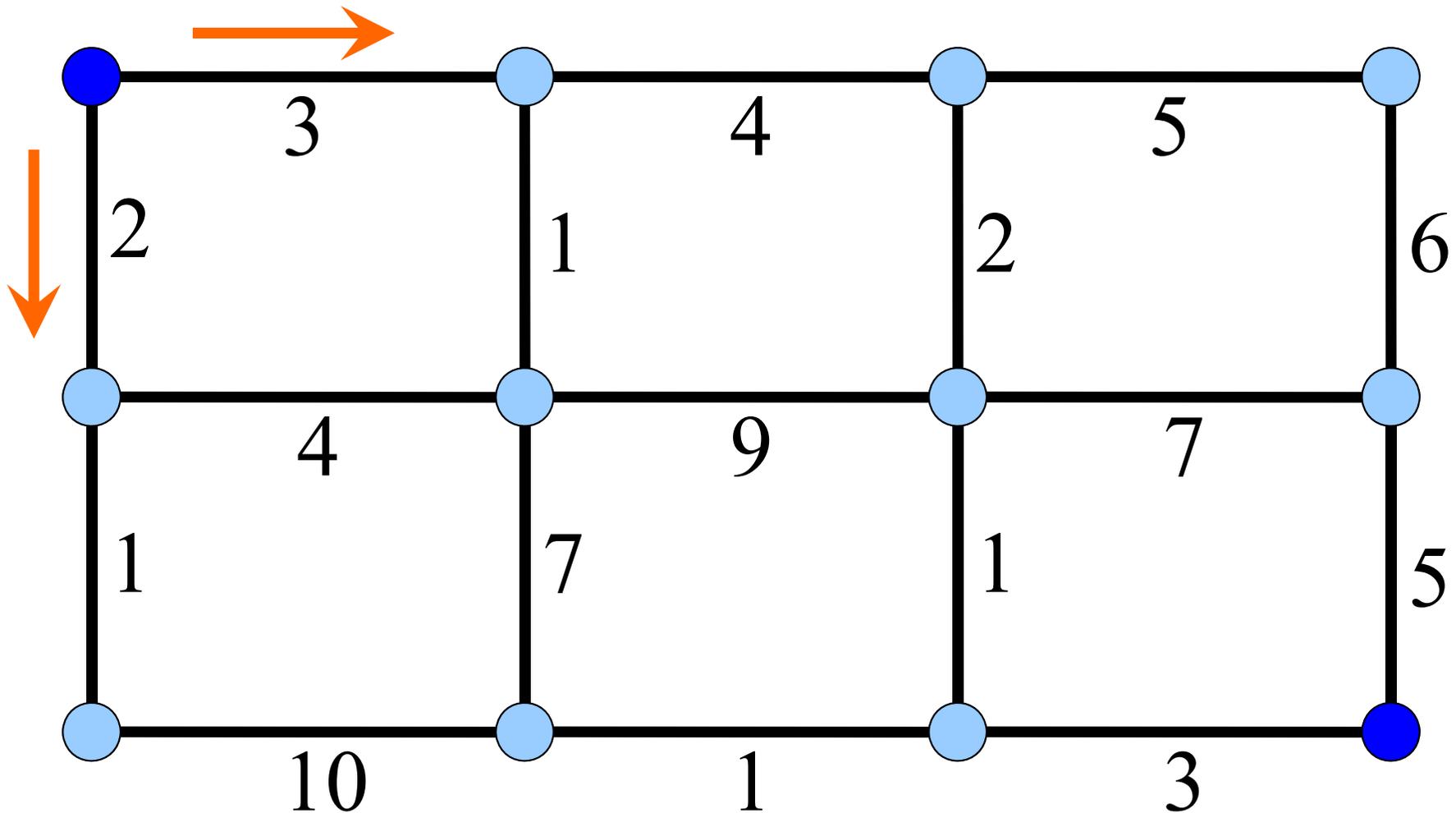
制限した問題

- 格子状のネットワーク
- 出発地: 左上点, 目的地: 右下点
- 移動は右・下方向へのみ

# 難しいなら易くすればいいのさ！

## 制限した問題

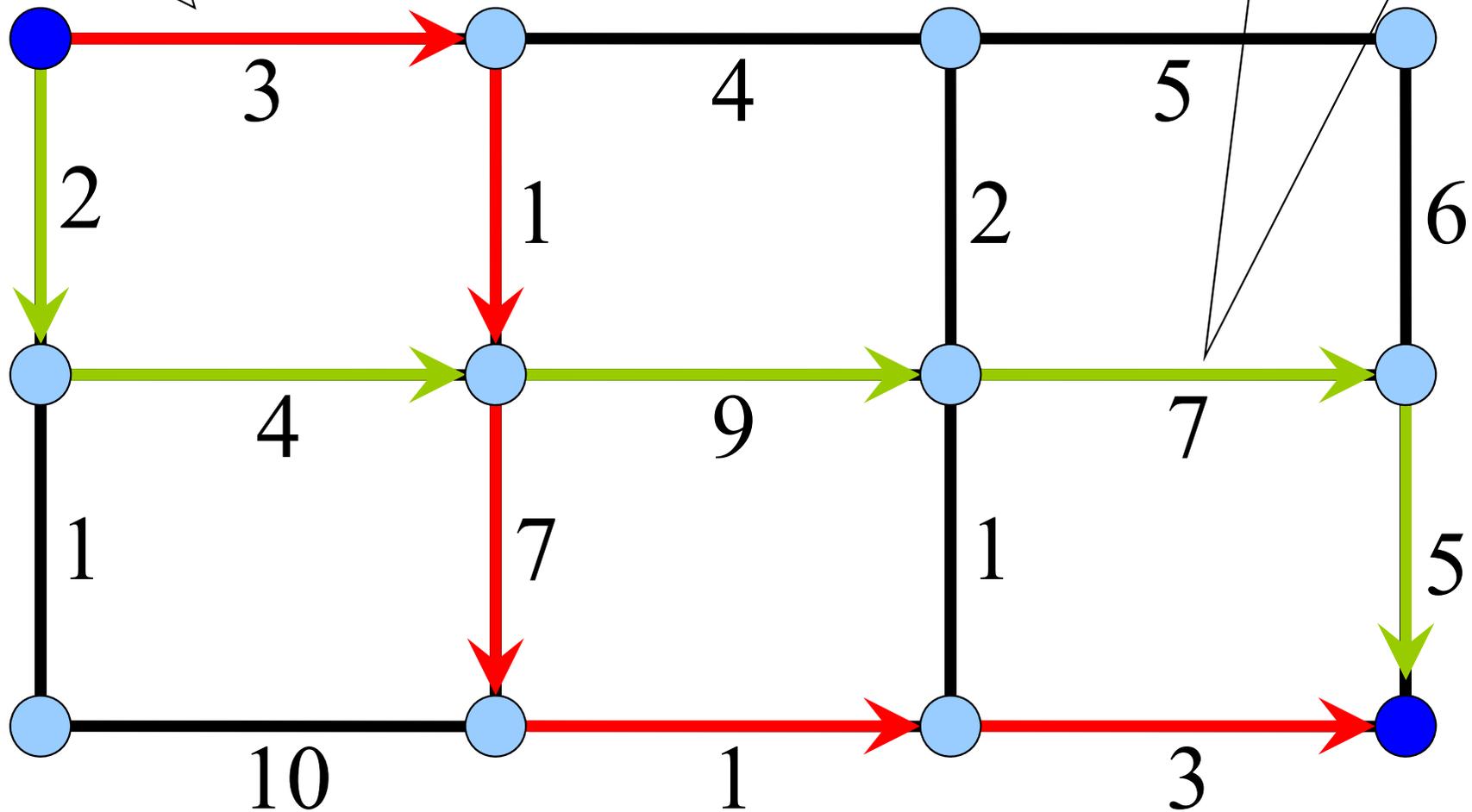
- 格子状のネットワーク
- 出発地：左上点，目的地：右下点
- 移動は右・下方向へのみ



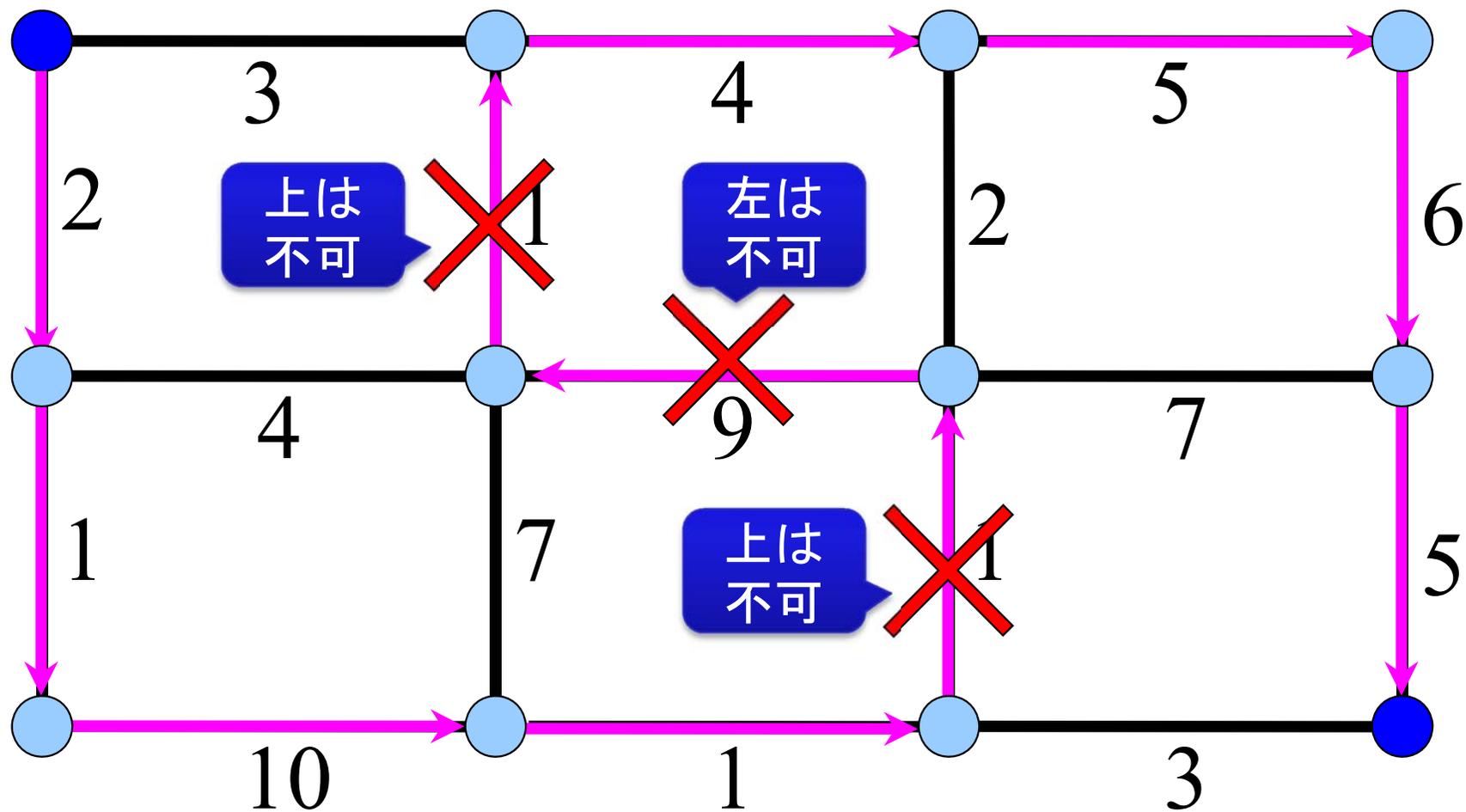
# 難しいなら易くすればいいのさ！

$$3+1+7+1+3 = 15$$

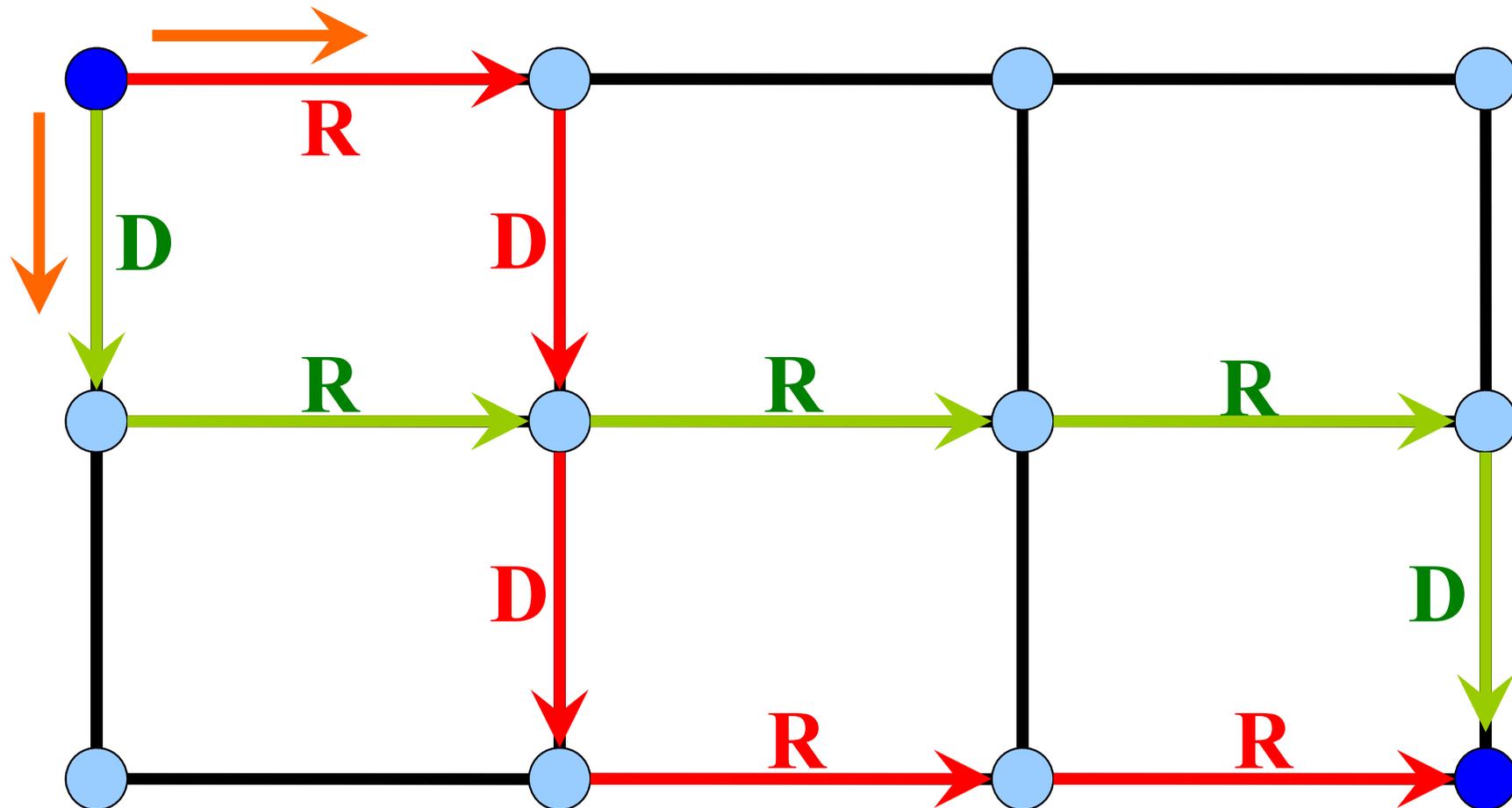
$$2+4+9+7+5 = 27$$



# 難しいなら易くすればいいのさ！



# さて、経路は全部で幾つあるのか？



**Point:** どんな経路も、順番を無視すれば、R=3回、D=2回使う

緑の経路 = DRRRD

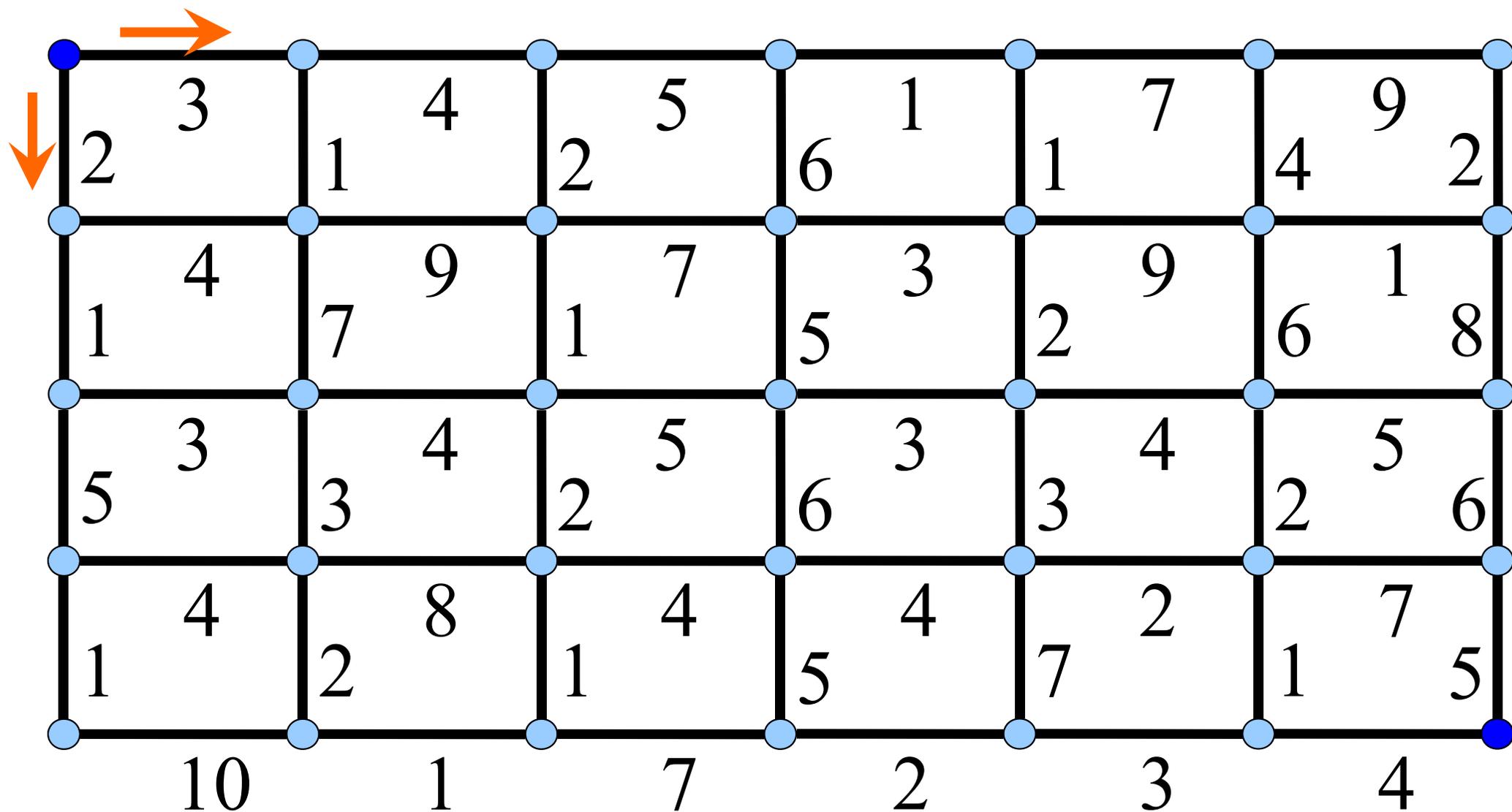
赤の経路 = RDDRR

i.e., (R+D)箇所のうちD箇所の置く場所を決めれば良い  $\rightarrow {}_{R+D}C_D$

$$= \frac{(R+D)!}{R!D!} \text{通り}$$

例では  ${}_{3+2}C_2 = 10$  通り

# 経路は全部で幾つ？

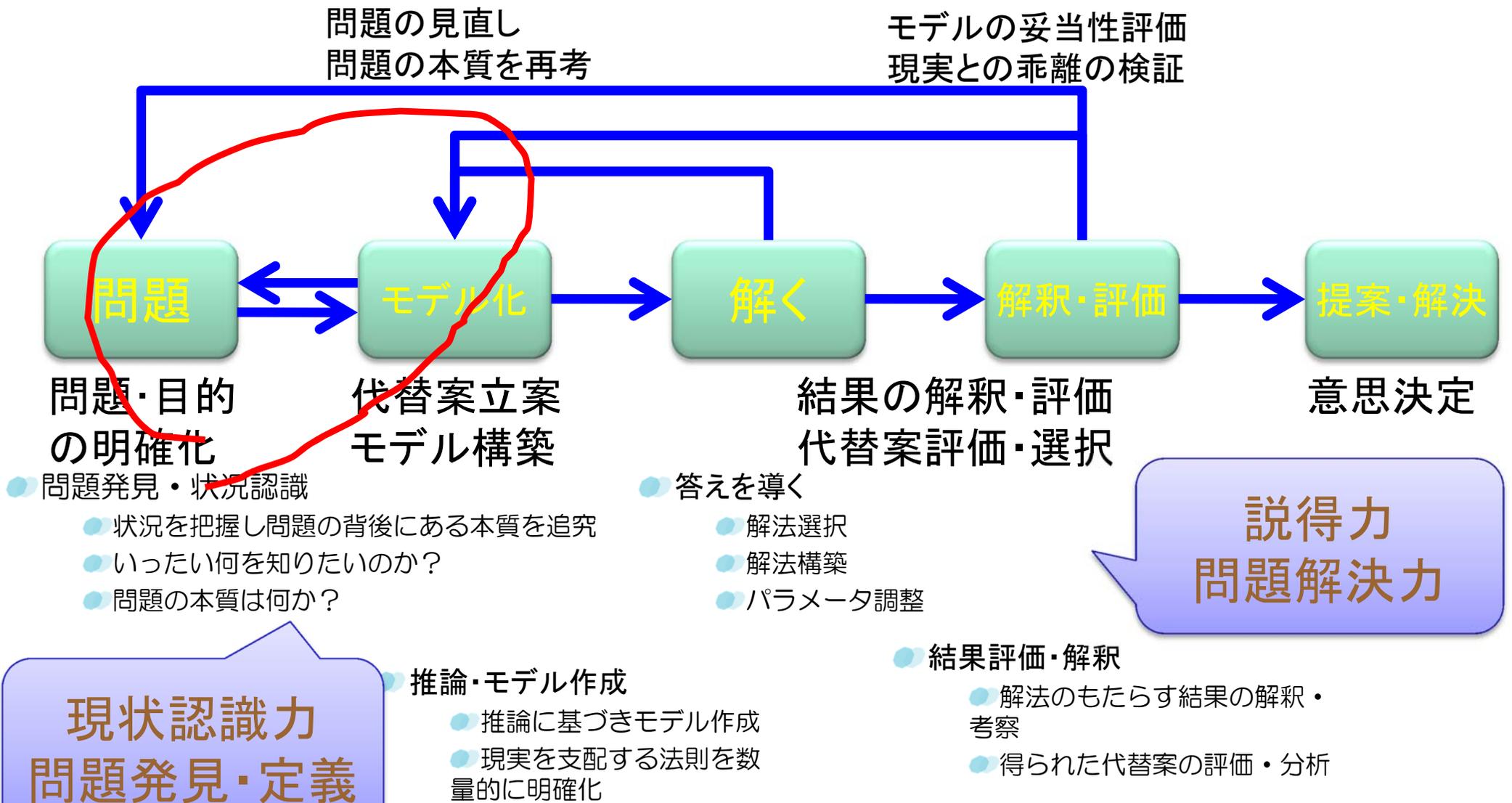


R=6, D=4なので,  ${}_{6+4}C_4 = 210$  通り

# 意思決定

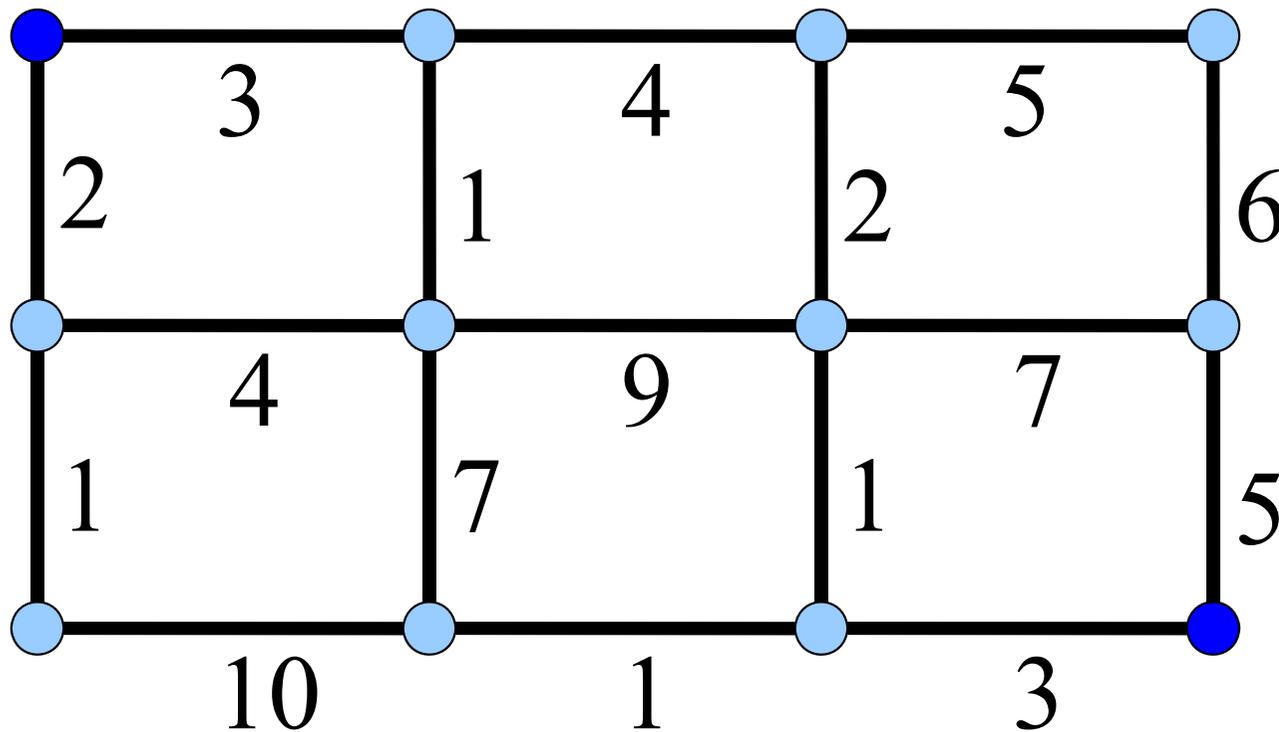
論理的思考力  
データ分析, 統計学  
数理的アプローチ

- 「問題の把握」から「意思決定」までの流れ



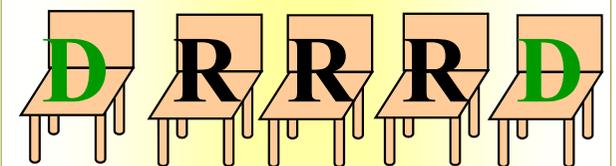
# 演習：やってみよう！

- Q: スタート(左上)からゴール(右下)へと至る**最短経路**を求めなさい. そして**それが最短だと示し**なさい



**DRRRD** ←これが1経路に対応

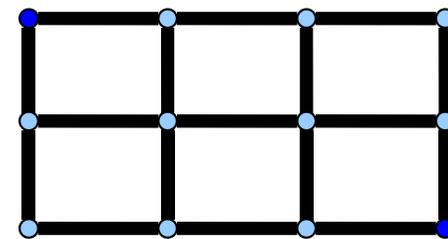
**!** 左の経路をなぞって探すのではなく、5脚の椅子に**D**を座らせる位値を決める



まずは、予め計算したとおり、**10通り**の**Dの置き方**を全て書きだそう

# 経路は全部で幾つ？

R(横)	D(縦)	全経路
3	2	10
6	4	210
10	5	3,003
20	10	30,045,015
50	50	1.0E+29
100	100	9.1E+58
500	500	2.7E+299
1000	1000	#NUM!



【格子道路の街】  
cf.京都市,札幌市  
R, D幾つぐらい？

# 経路は全部で幾つ？

経路がとてまたくさんあるとは言っても、今のコンピュータは  
**かなりの速さで計算できる**んでしょ？ だから大丈夫だよな！

- 代表的なCPU, Game機, super computer の 浮動小数点演算回数
  - Intel Core i7(3.2GHz) : **51.2GFLOPS** ...1秒間に約**512億**回
  - PS3 : **218GFLOPS** ...1秒間に約**2180億**回
  - PS4 : **1.84TFLOPS** ...1秒間に約**1兆8400億**回
  - 京 : **10.51PFLOPS** ...1秒間に約**1京510兆**回

(※2011年6月, 11月 **世界最速!** by Top500.org )  
(※2012年6月=2位, 11月=3位, 2013年6月=4位, 11月=4位)

※FLOPS = *FL*oating-*point* *O*perations *P*er *S*econd

[Wikipedia「FLOPS」より]  
2013/5/1の情報

1つの経路を見つけ、その総コストを計算するの  
に、たどる経路枝数の浮動小数点演算でできると仮定しよう

例えば、R=10, D=5の経路なら、10+5回の演算で計算可と仮定するということ

K(キロ)  $\approx \times 10^3 =$  千倍  
M(メガ)  $\approx \times 10^6 =$  百万倍  
G(ギガ)  $\approx \times 10^9 =$  10億倍  
T(テラ)  $\approx \times 10^{12} =$  1兆倍  
P(ペタ)  $\approx \times 10^{15} =$  千兆倍  
E(エクサ)  $\approx \times 10^{18} =$  百京倍

# 経路は全部で幾つ？

1.84TFLOPS

10.51PFLOPS

R(横) D(縦)	全経路	PS4	京
3 2	10	0.000000000 秒	0.000000000 秒
6 4	210	0.000000001 秒	0.000000000 秒
10 5	3,003	0.000000024 秒	0.000000000 秒
20 10	30,045,015	0.000489864 秒	0.000000086 秒
25 25	1.3E+14	57.25 分	0.601382523 秒
30 30	1.2E+17	44.63 日	11.25 分
40 40	1.1E+23	148,218.75 年	25.95 年
50 50	1.0E+29	1.73872E+11 年	30,439,996 年
100 100	9.1E+58	2.3E+31 宙齡	4.0E+27 宙齡
500 500	2.7E+299	3.4E+272 宙齡	5.9E+268 宙齡

圧倒的な計算力をもつコンピュータですら、力業(しらみつぶし)では答えを求めることが出来ない！

# 1宙齡 = 138億年



# ではどうする？

- 素朴で素直な方法〔列挙法〕
  - 全経路をしらみつぶしに調べて、最も短い経路を見つける方法

時間が掛かり過ぎる！



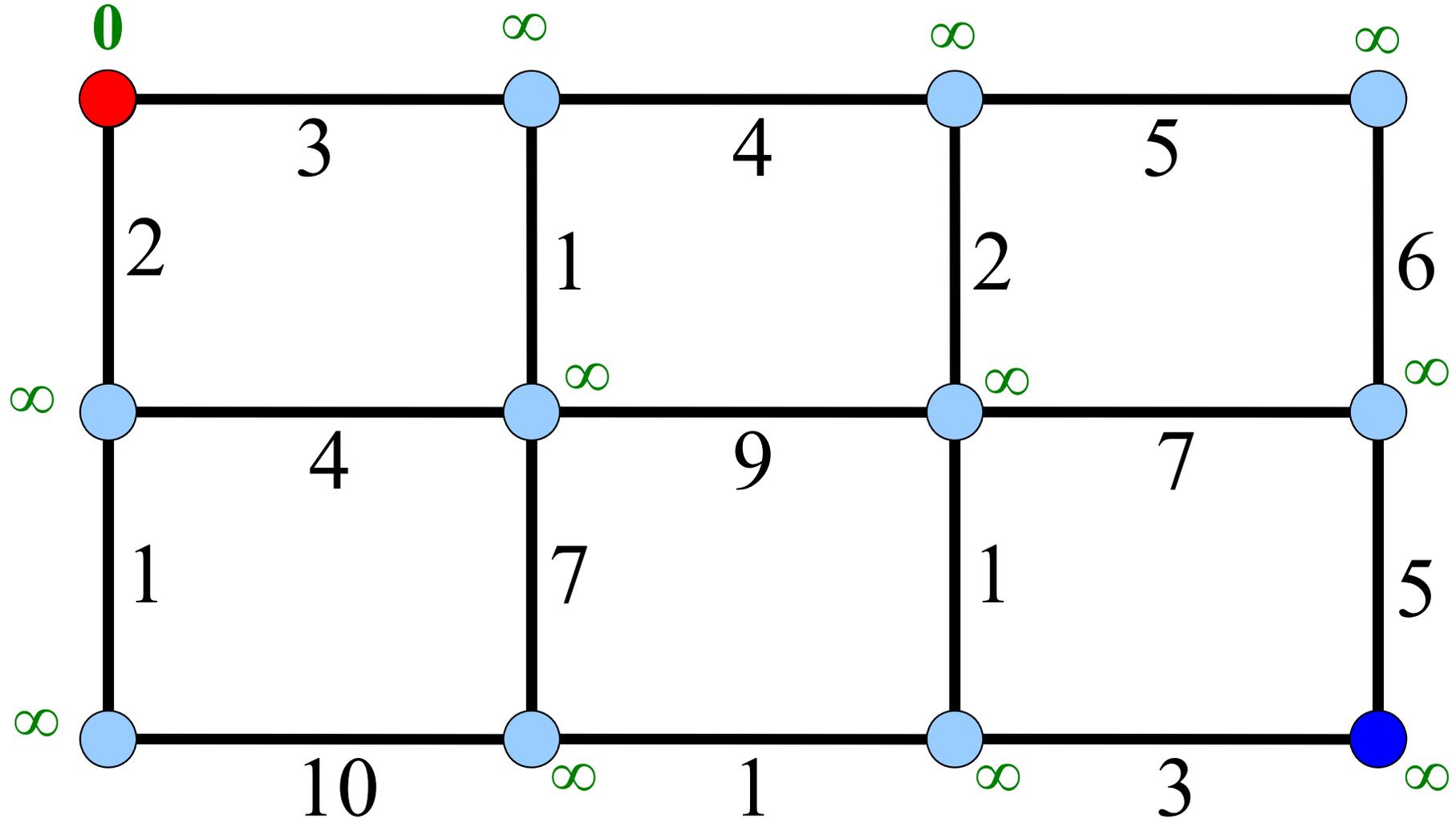
全経路をしらみつぶしに調べずに、最も短い経路を、現実的時間で見つける方法があるか？

Dijkstra法  
(ダイクストラ法)

人間の創造的な仕事！

# Dijkstra法 (初期設定)

step0: startのラベル=0  
その他のラベル= $\infty$   
start点を調査中(●)に

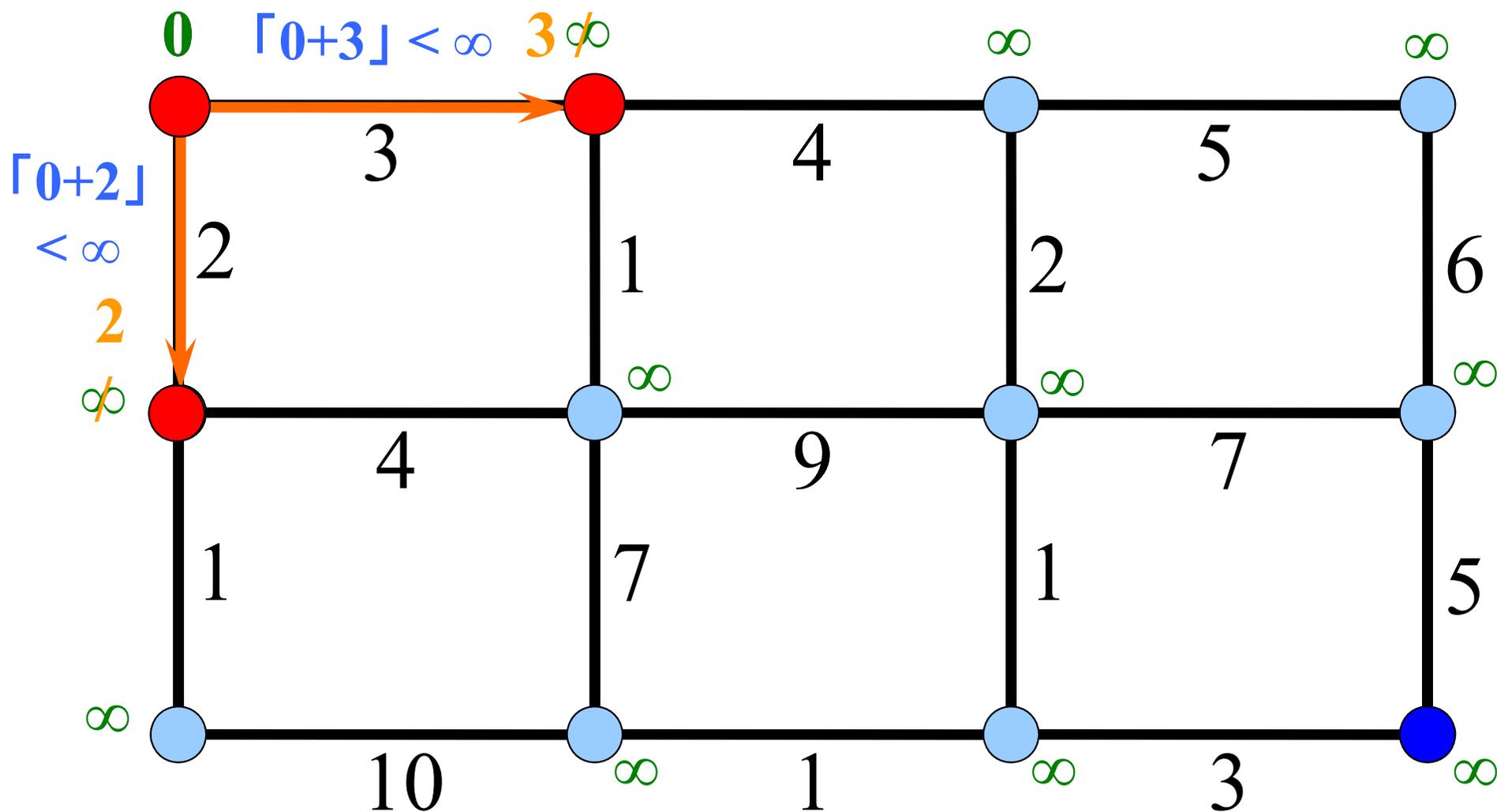


# Dijkstra法 (更新法)

**step1-1:** 調査中の点(●)の中で, ラベルの値が最も小さい点を見つける

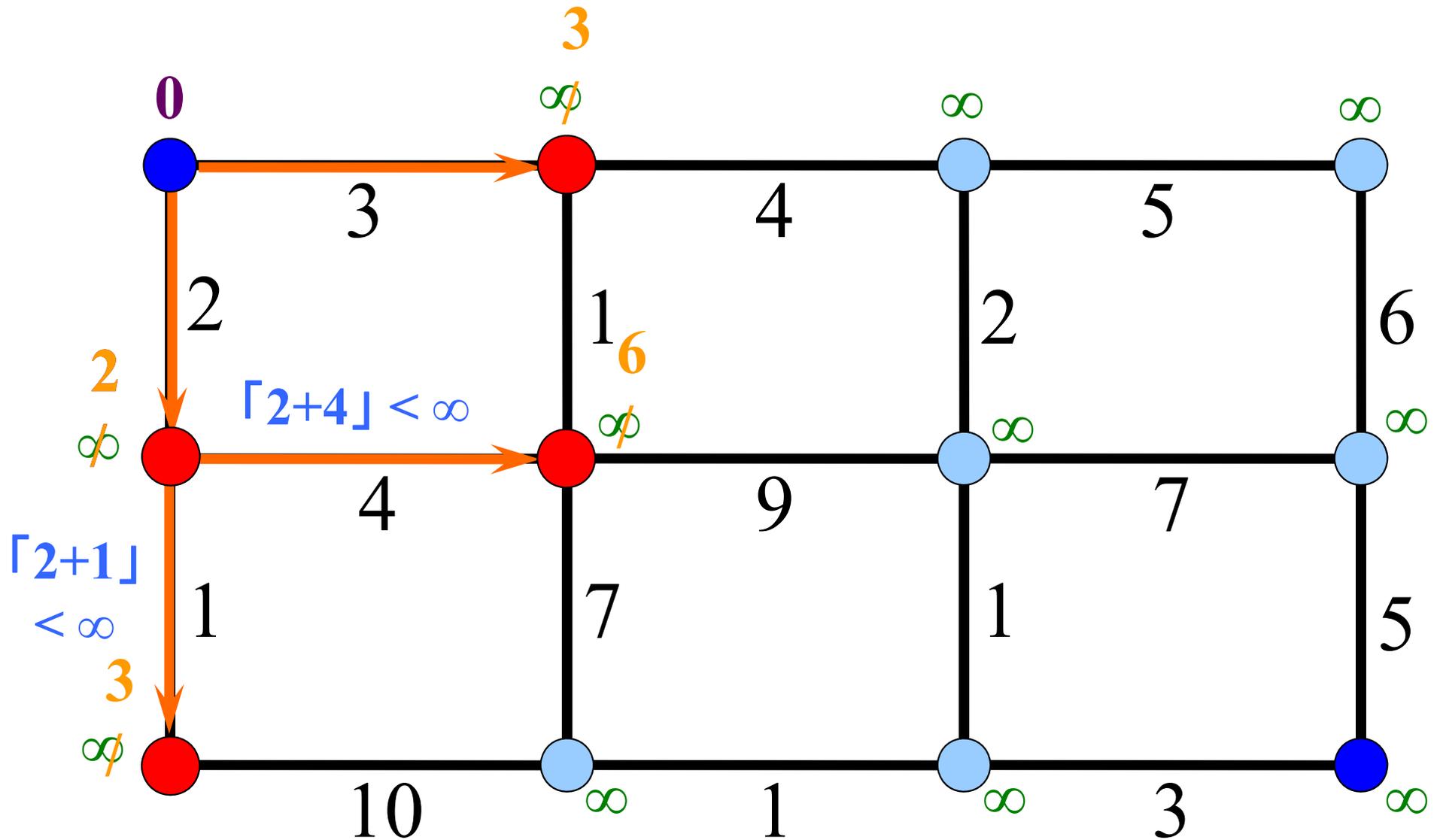
**step1-2:** その点から出る各枝について, 「ラベル+枝コスト」を計算し, 枝先点のラベル値と比較, 小さければ枝をオレンジにしてラベル更新, 値を更新した点は調査中(●)へ

**step1-3:** 全枝終了後, 調査中から外し確定(値は紫色へ)



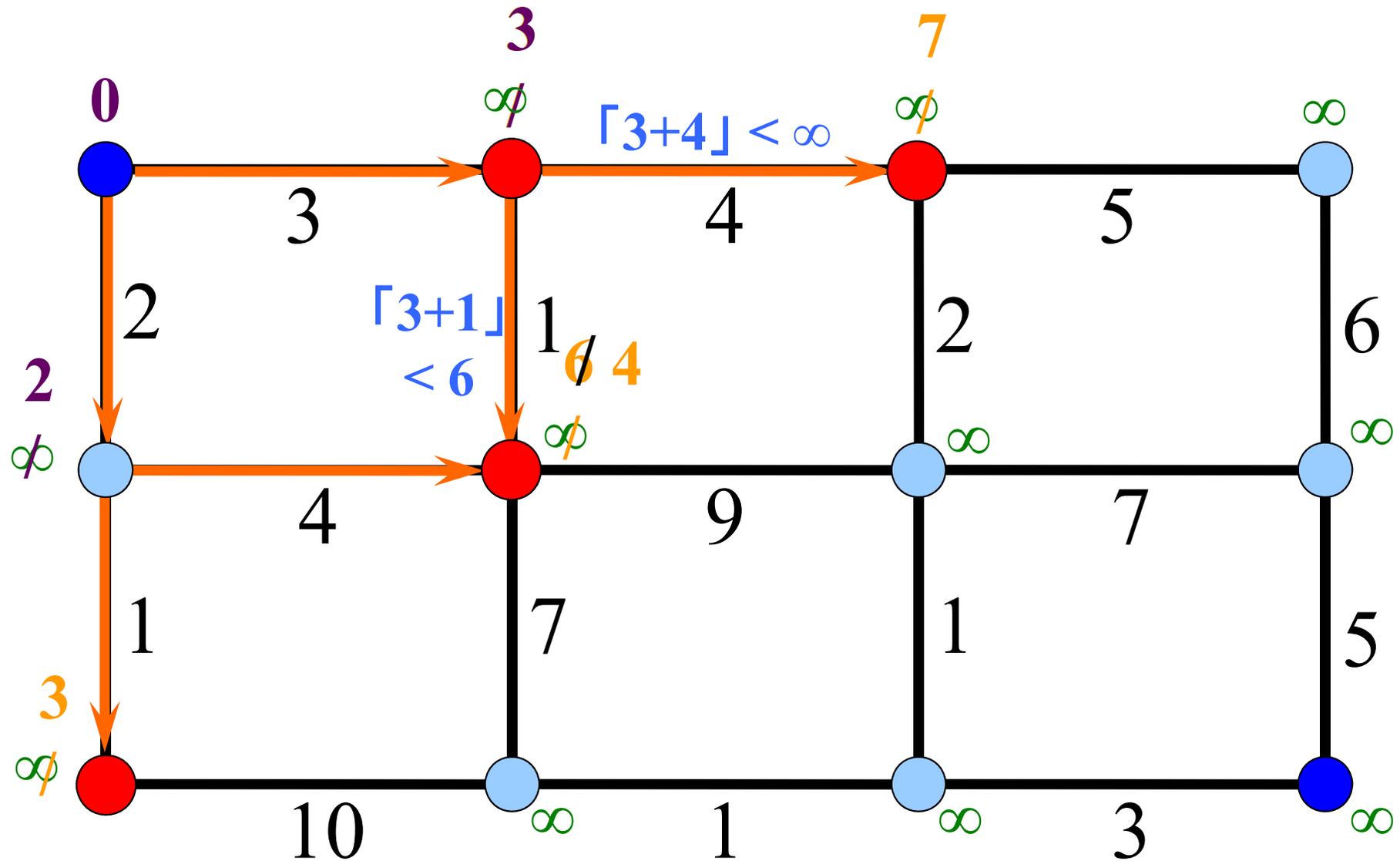
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



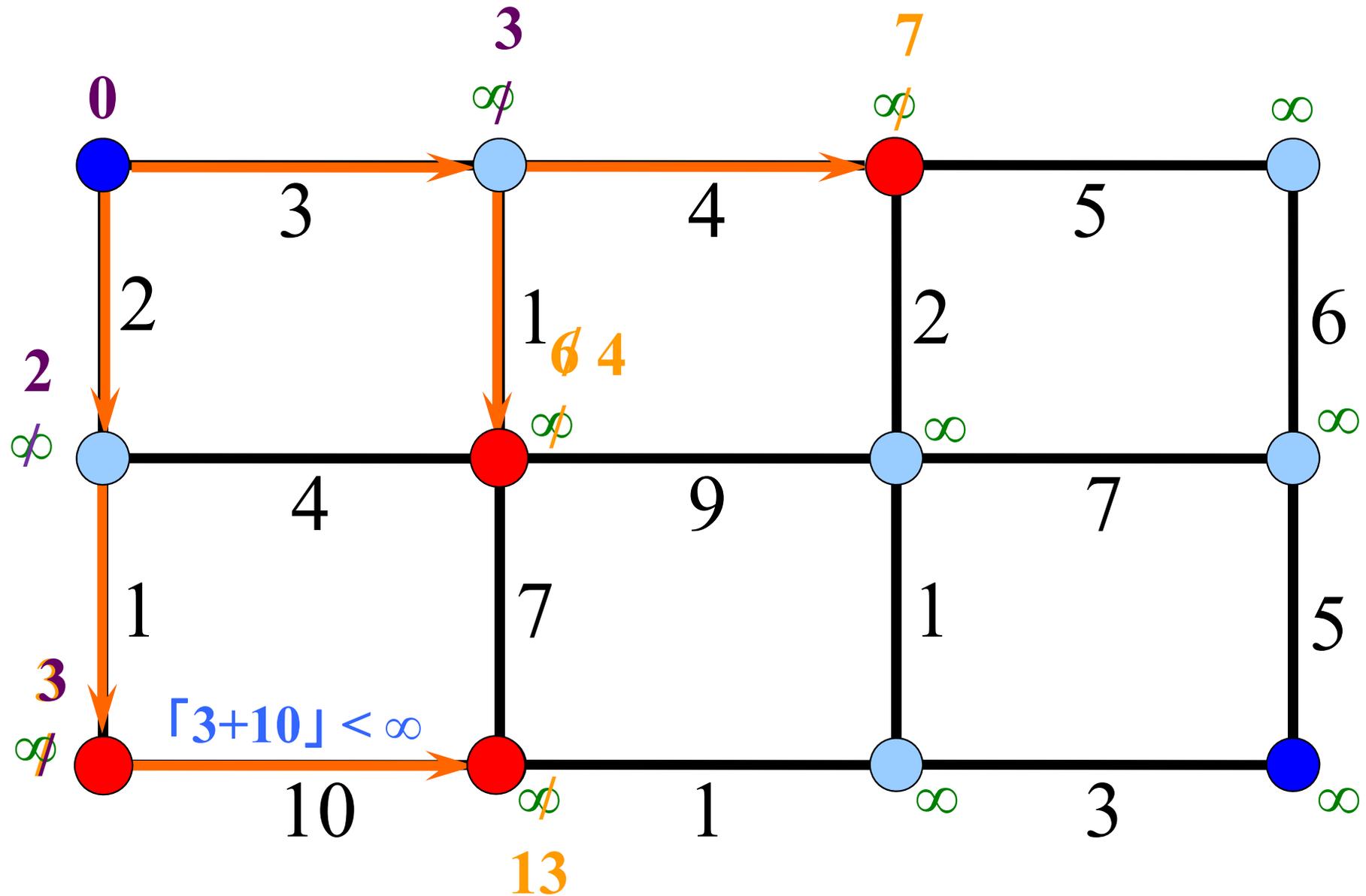
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



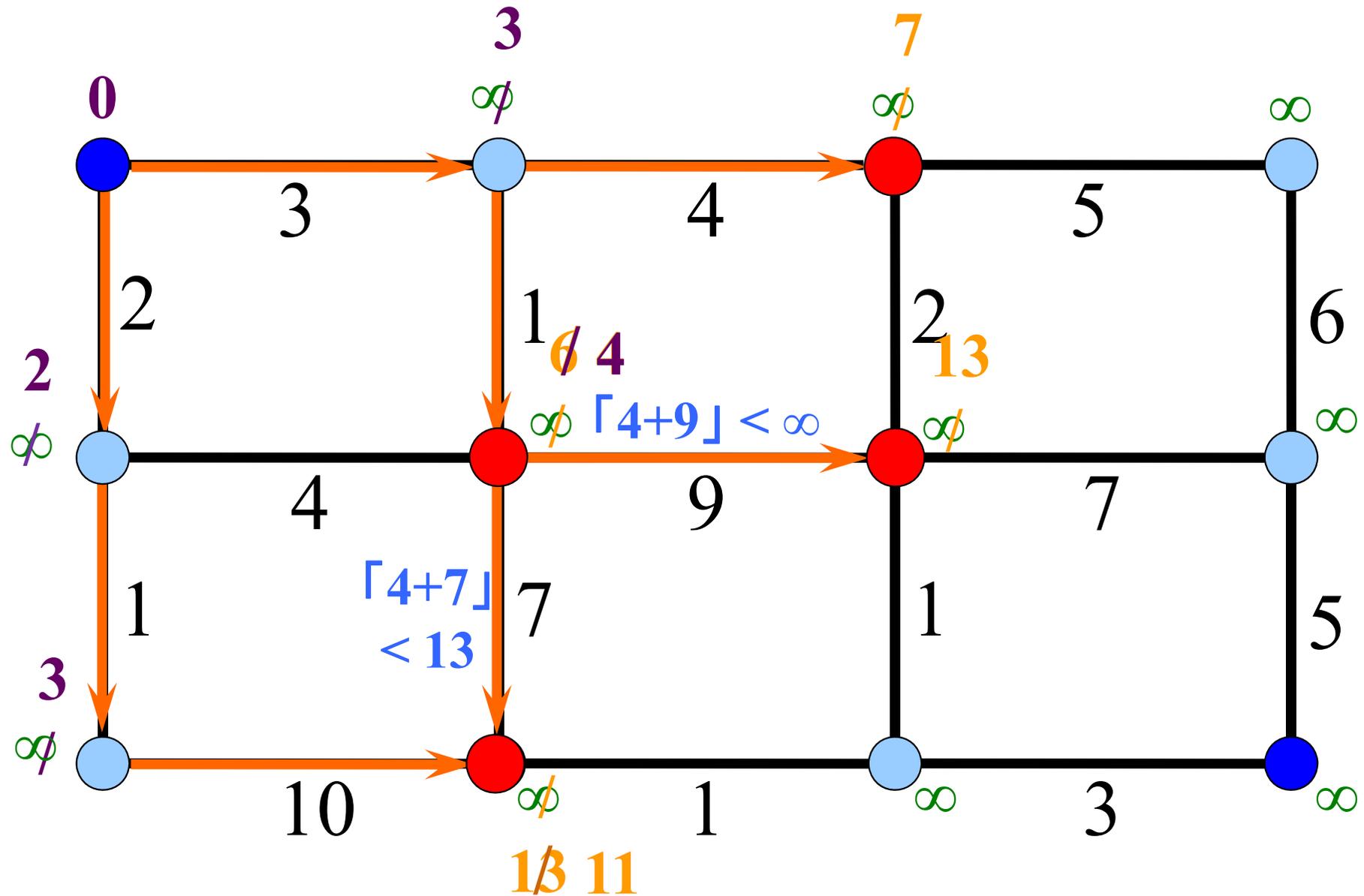
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



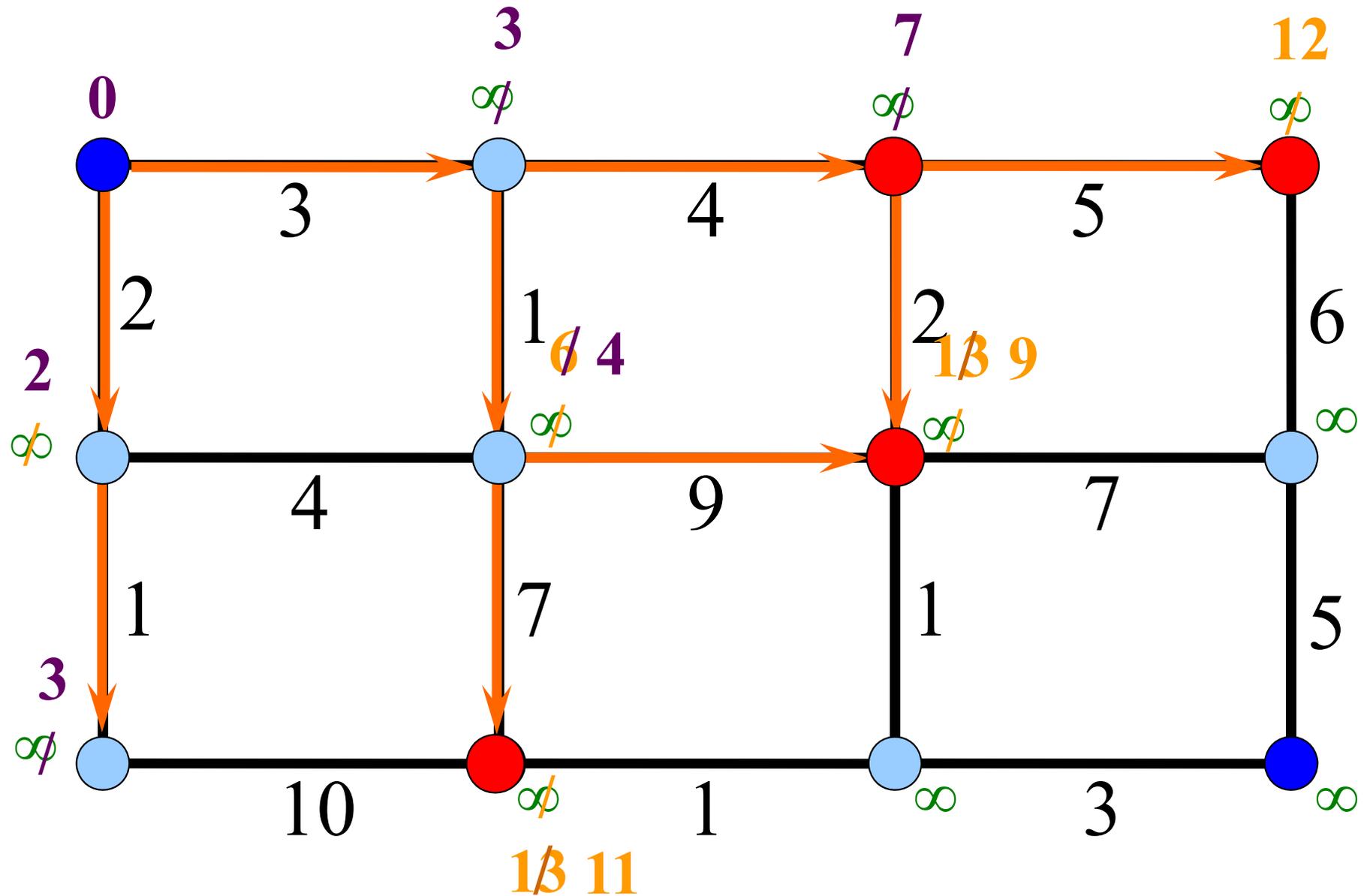
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



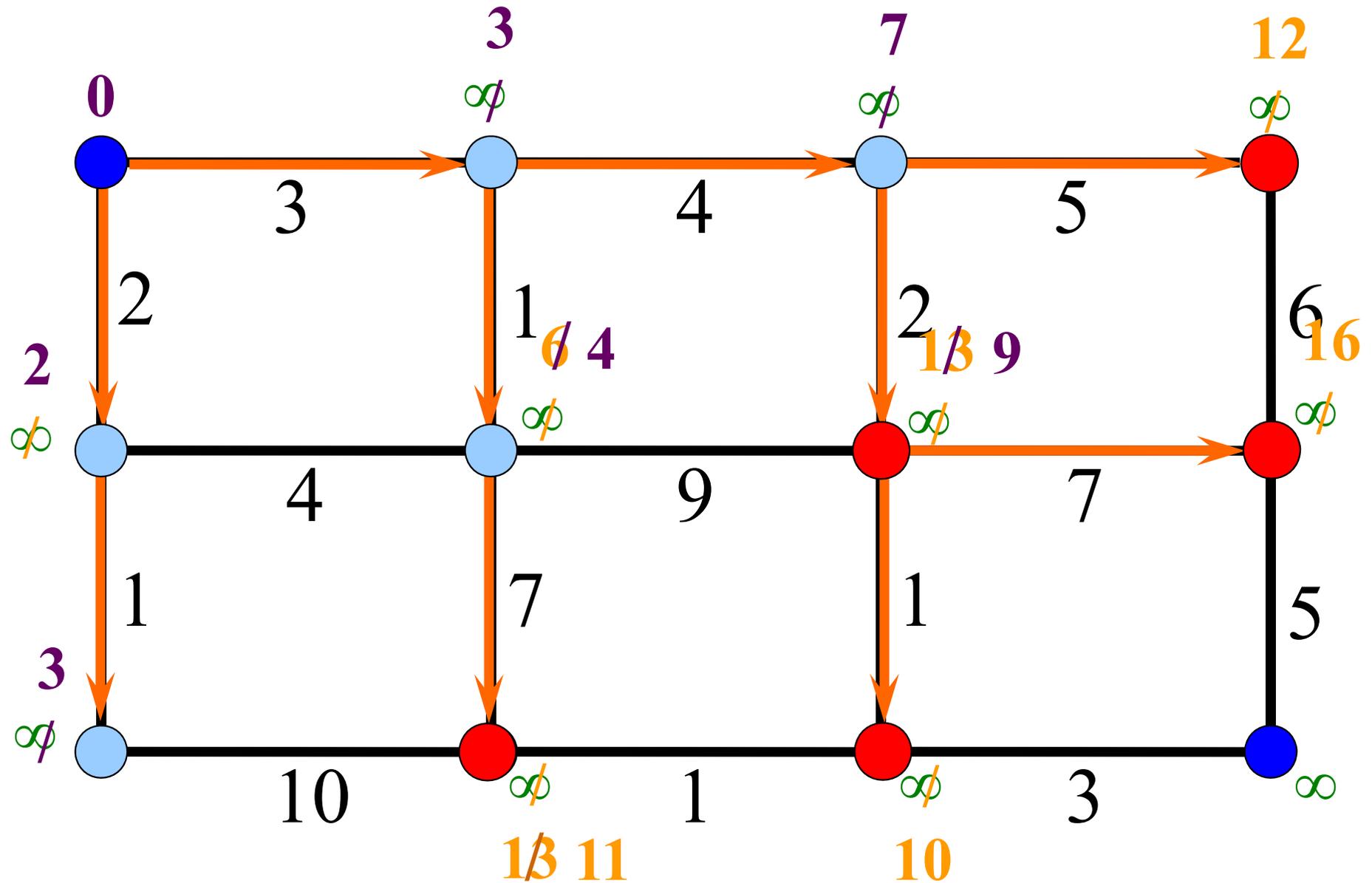
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



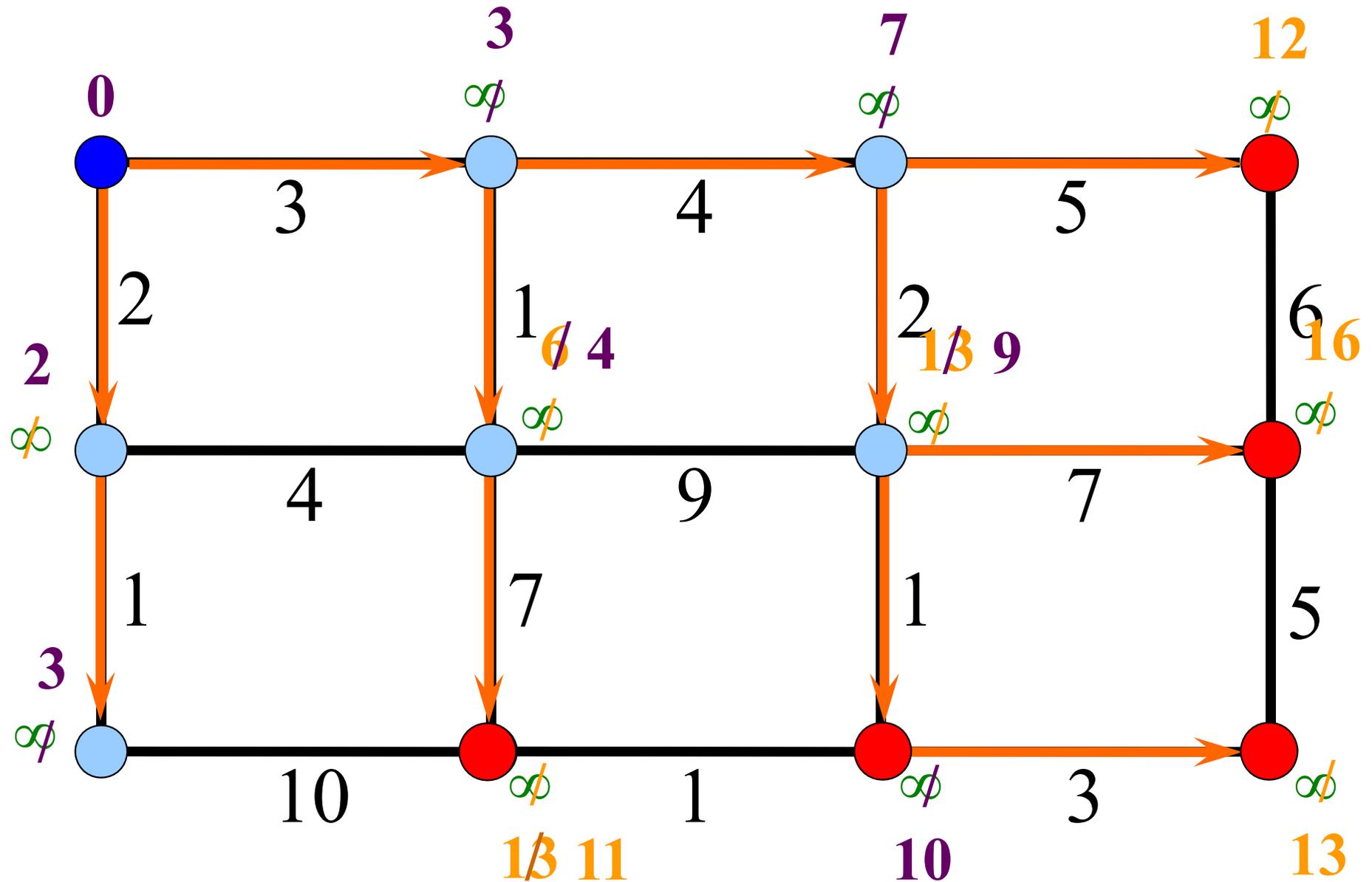
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



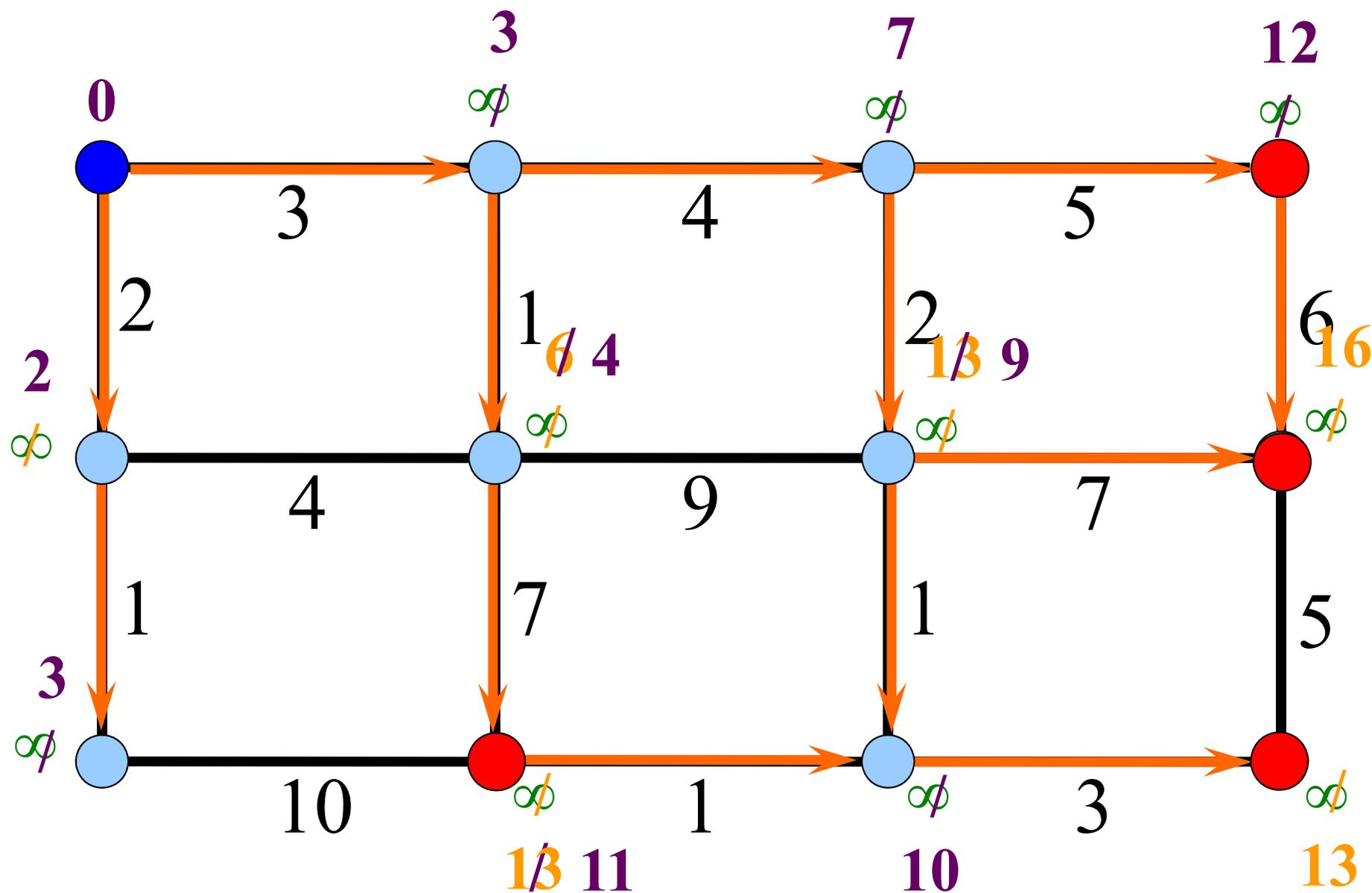
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



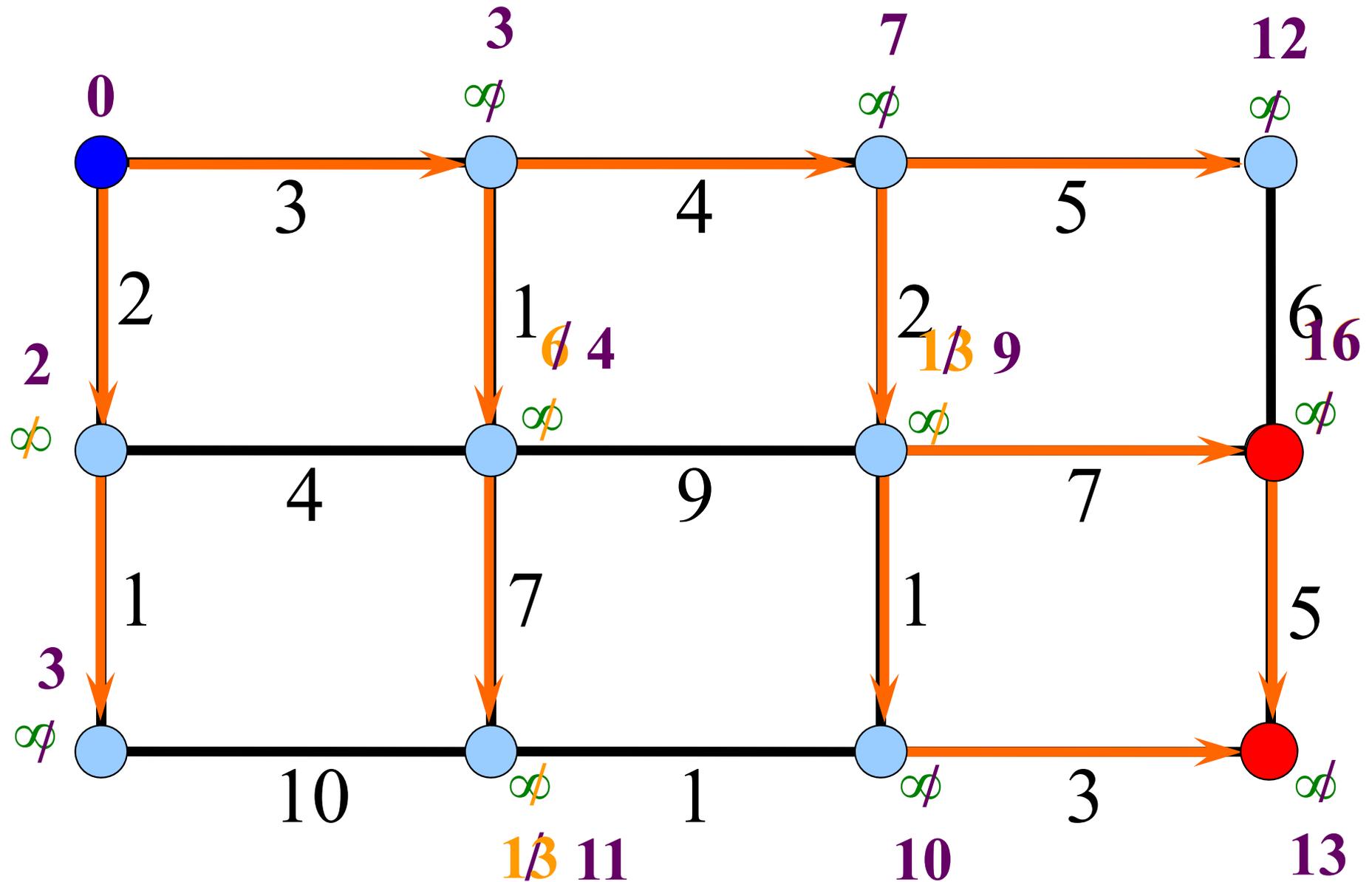
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



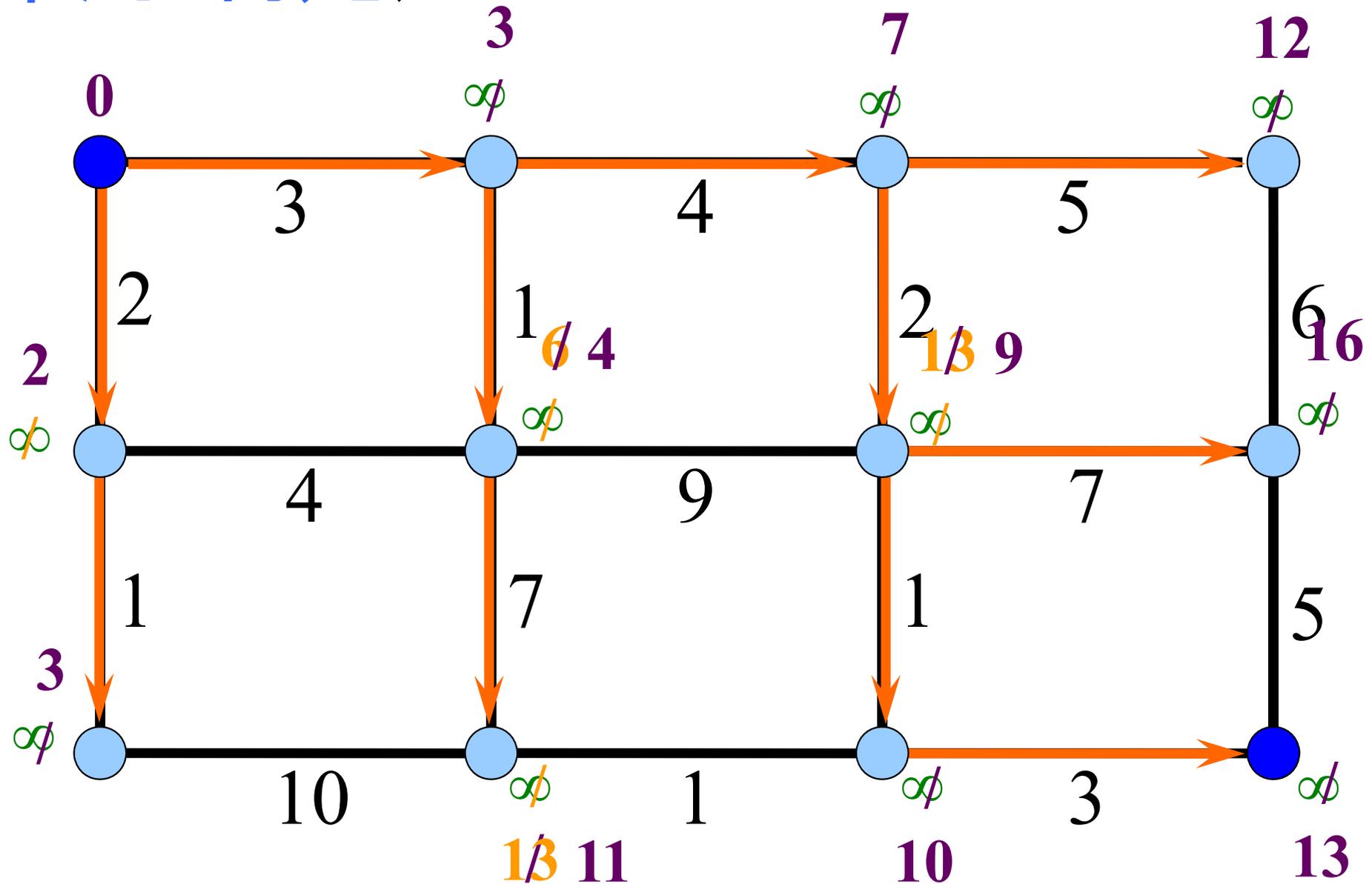
# Dijkstra法

step1-1 ~ step1-3 を繰り返す



step2: 調査中の点(●)がなくなったら終了

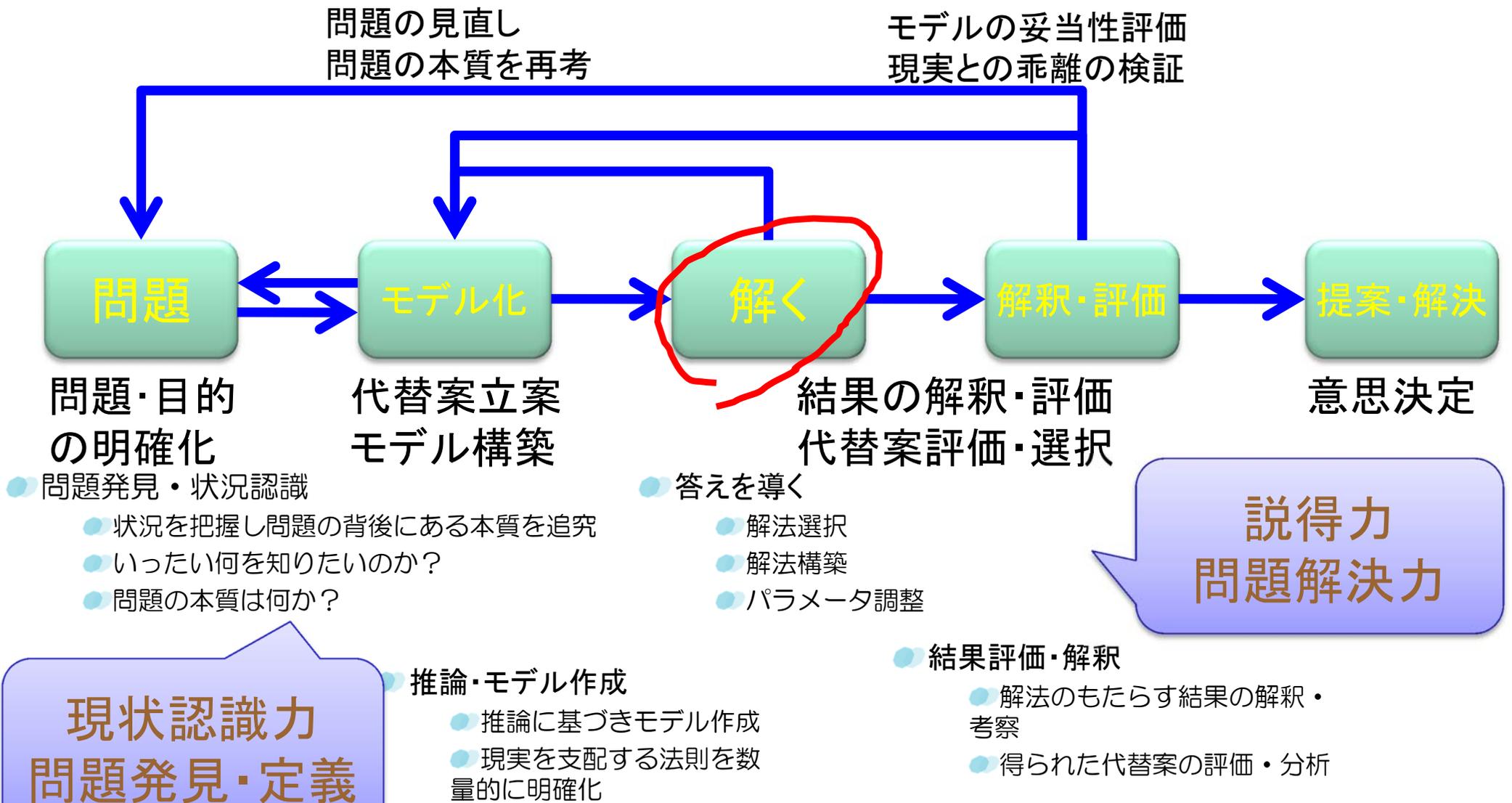
# Dijkstra法 (終了判定)



# 意思決定

論理的思考力  
データ分析, 統計学  
数理的アプローチ

- 「問題の把握」から「意思決定」までの流れ



# Dijkstra法って速いのか？



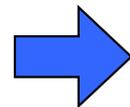
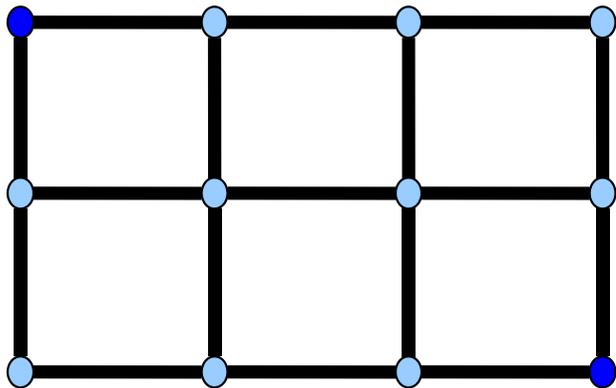
- 点の数を  $n$  とすると、大雑把な見積もりで、

$$O(n^2) \quad \text{多項式オーダー}$$

$$O(m + n \log n)$$

- 点の数  $n$  を右向枝数  $R$ 、下向枝数  $D$  で表すと

$$n = (R + 1) \times (D + 1)$$



$$n = (3 + 1) \times (2 + 1) = 12$$

$$n^2 = 12^2 = 144$$

コンピュータに計算させてみよう！

簡単のため  $n^2$  の5倍の浮動小数点演算回数で計算できると仮定。

# Dijkstra法って速いのか？

10.51PFLOPS

51.2GFLOPS

R(横) D(縦)	全経路	京 & しらみつぶし	Core i7 & Dijkstra
3 2	10	0.000000000 秒	0.000000001 秒
6 4	210	0.000000000 秒	0.000000003 秒
10 5	3,003	0.000000000 秒	0.000000006 秒
20 10	30,045,015	0.000000086 秒	0.000000023 秒
25 25	1.3E+14	0.601382523 秒	0.000000066 秒
30 30	1.2E+17	11.25 分	0.000000094 秒
40 40	1.1E+23	25.95 年	0.000000164 秒
50 50	1.0E+29	30,439,996 年	0.000000254 秒
100 100	9.1E+58	4.0E+27 宙齡	0.000000996 秒
500 500	2.7E+299	5.9E+268 宙齡	0.000024512 秒

世界最速 SuperComp  
+ 力技 (しょぼい方法)

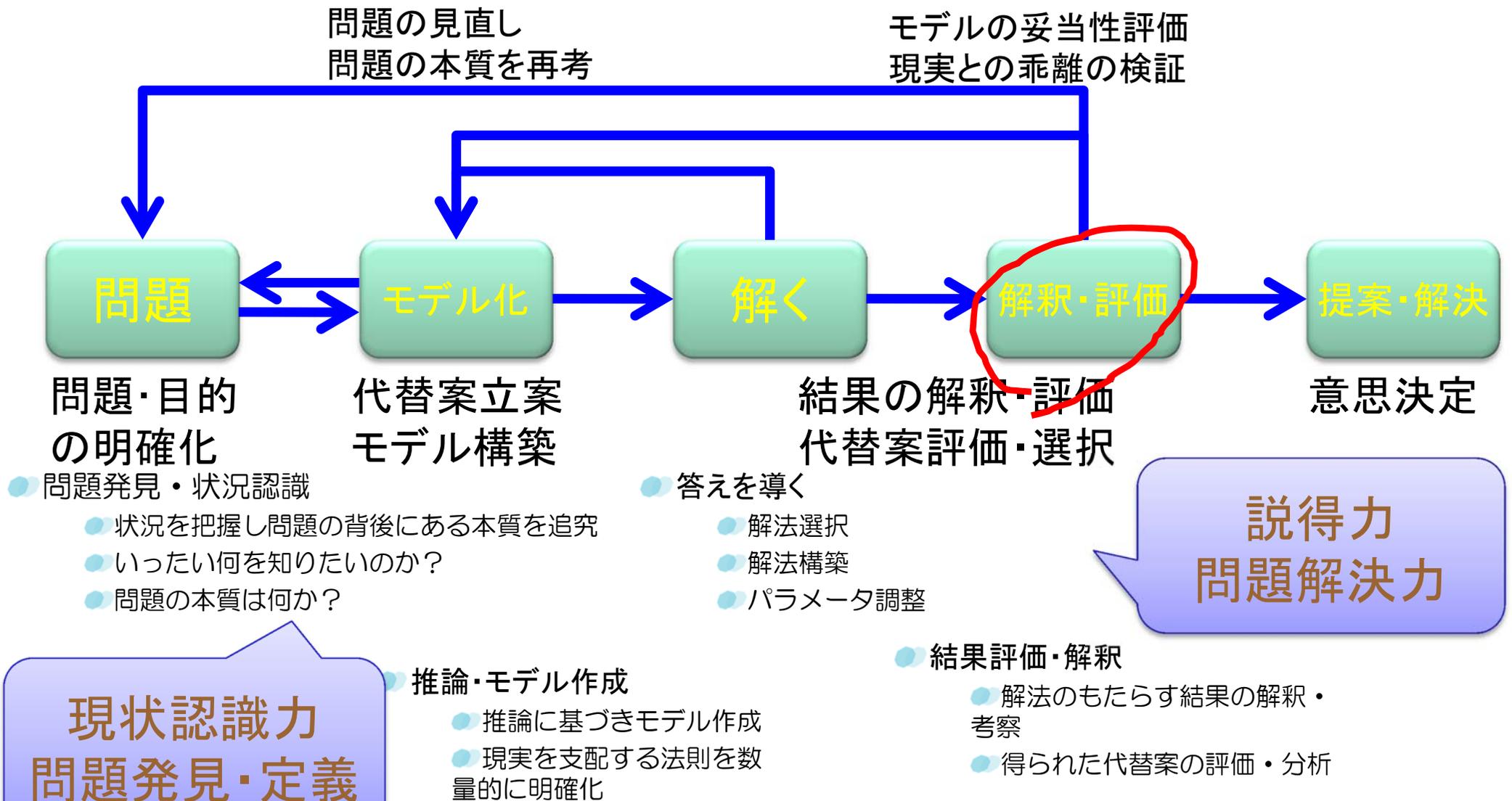


そこらのPC  
+ 人間の知恵

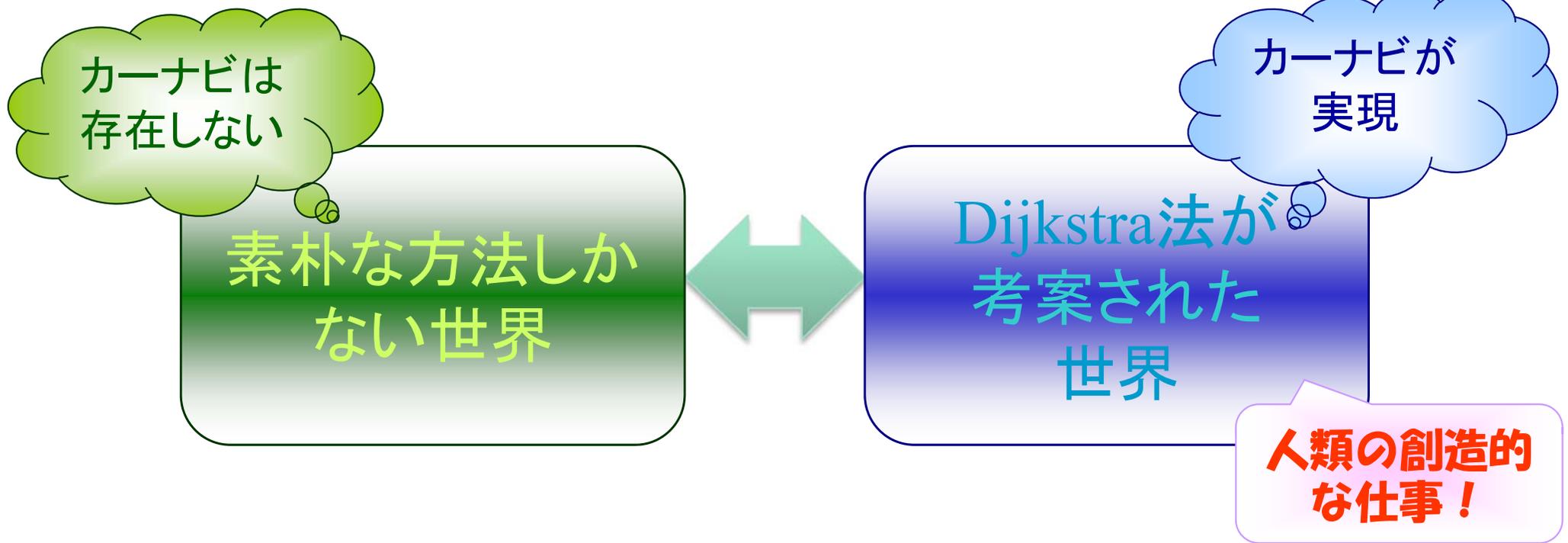
# 意思決定

論理的思考力  
データ分析, 統計学  
数理的アプローチ

- 「問題の把握」から「意思決定」までの流れ



# 意思決定支援・ビジネスサポート



## 参考文献

コンピュータに仕事を奪われつつある人類...

- [1] 新井紀子  
「コンピュータが仕事を奪う」日経新聞社(2010)
- [2] E. Brynjolfsson, A. McAfee, 村井章子訳  
「機械との競争」日経BP社(2013)



# もっと知りたい人へ

- 参考文献

- グリッツマン, ブランデンベルク「**最短経路の本**」 シュプリンガー(2008)
- W.J.クック「**驚きの数学 巡回セールスマン問題**」 青土社(2013)
- 久保, 松井「**組合せ最適化『短編集』**」 朝倉書店(1999)
- 山本, 久保「**巡回セールスマン問題への招待**」 朝倉書店(1997)
- 松井, 根本, 宇野「**入門オペレーションズ・リサーチ**」 東海大出版(2008)

- 関連する授業

- 「**ネットワークモデル分析**」(4セメ)
- 「**最適化モデル分析**」(5セメ)                      etc...