



マラソン大会 2

JOI 2023/2024 本選 問題 3 解説

解説担当：米田 寛峻（よねだ ひろたか / square1001）

数直線上の座標 X_1, X_2, \dots, X_N にボールが落ちています

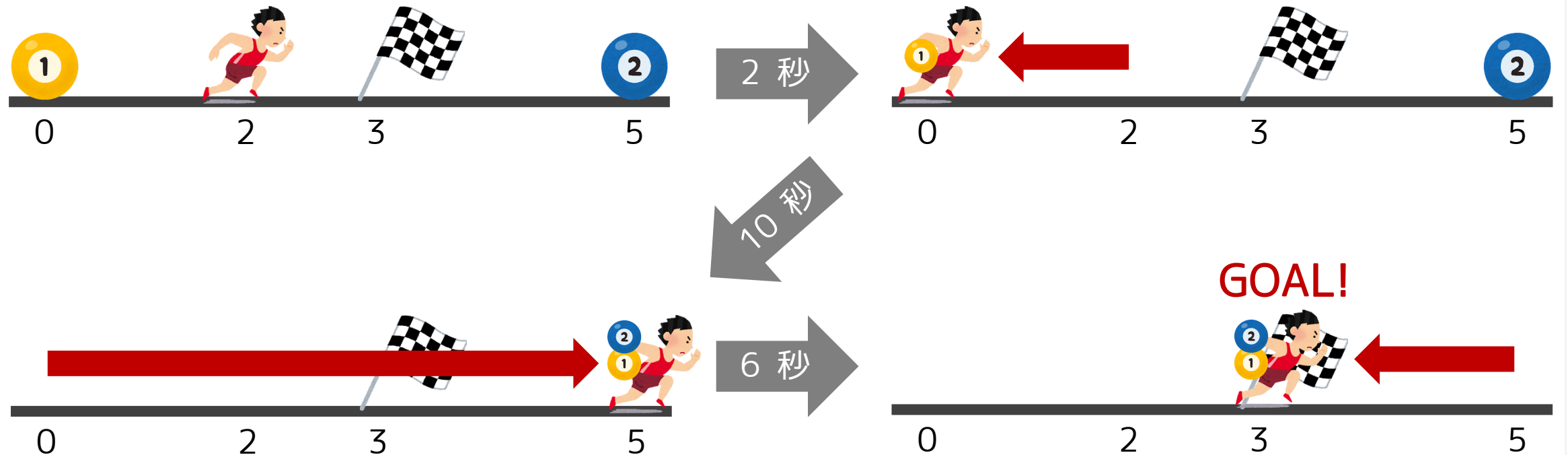
距離 1 の移動に（運んでいるボールの個数）+ 1 秒かかります

以下の Q 個の質問に答えましょう：

- スタート地点 S_j 、ゴール地点 G_j 、制限時間 T_j 秒
- このとき、 N 個のボールを回収して（落とさずに）ゴールは可能か？



具体例で考えてみよう：制限時間 20 秒でゴール可能か？



	累計得点	N	Q	追加制約
1	7点	7	10	$S_j = 0, G_j = 0$
2	14点			
3	24点			
4	52点	100	500000	
5	62点	2000		
6	81点			
7	100点	500000		



1 小課題 1 [累計 7 点]

5

41

小課題 1 では、スタート地点とゴール地点は 道路の左端

Q. ボールをどの順番で取るのが最適か？（最短でゴールできるか？）



1 小課題 1 [累計 7 点]

6

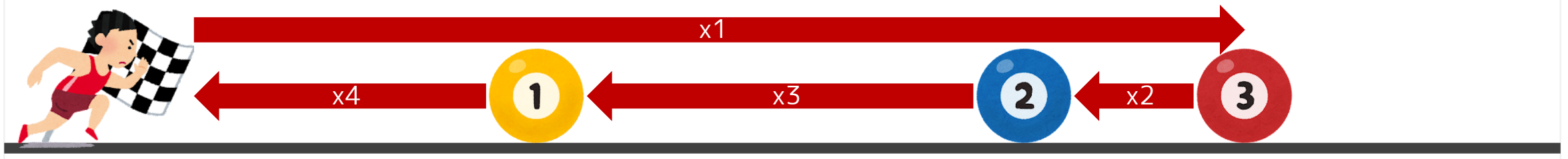
41

小課題 1 では、スタート地点とゴール地点は **道路の左端**

Q. ボールをどの順番で取るのが最適か？（最短でゴールできるか？）

A. 一番右のボールから取る！

最短時間はソートで計算量 $O(N \log N)$ で求められる



2 小課題 2 [累計 14 点]

7 / 41

小課題 2 では、N が 7 以下

ボールを取る順番を $N! = 1 \times 2 \times \dots \times N$ 通り全探索できる



2 小課題 2 [累計 14 点]

8

41

順列の全探索

C++ では、`next_permutation` を使って順列の全探索を実装できる

```
int mintime = INF;
vector<int> p(N);
for (int i = 0; i < N; i++) {
    p[i] = i;
}
do {
    // t は消費時間、pos は現在位置
    int t = 0, pos = S;
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        t += abs(X[p[i]] - pos) * (i + 1);
        pos = X[p[i]];
    }
    t += abs(G - pos) * (N + 1);
    mintime = min(mintime, t);
} while (next_permutation(p.begin(), p.end()));
```

最短時間の計算プログラム

3 小課題 3 [累計 24 点]

9 / 41

小課題 3 では、N が 14 以下

ビット DP を使って解くことができる

- $dp[S][pos]$ を「現在回収したボールの集合が S であり、現在位置が X_{pos} であるときの、ここまでの最短時間」とする
- 全体の最短時間が計算量 $O(2^N \times N^2)$ で求まる

※ 現在のボールの個数は S から一意に定まるので、DP の状態としてボールの個数を持つ必要がないことに注意

3 小課題 3 [累計 24 点]

10 / 41

ビット DP

動的計画法 (DP) の一種で、状態として「既に取りったボールの集合」などの 2^n 通りの部分集合を持つ DP のことを指す

- 2 進数を用いて実装されるので、ビット DP と呼ばれる
- 典型問題：巡回セールスマン問題 (Held-Karp 法)

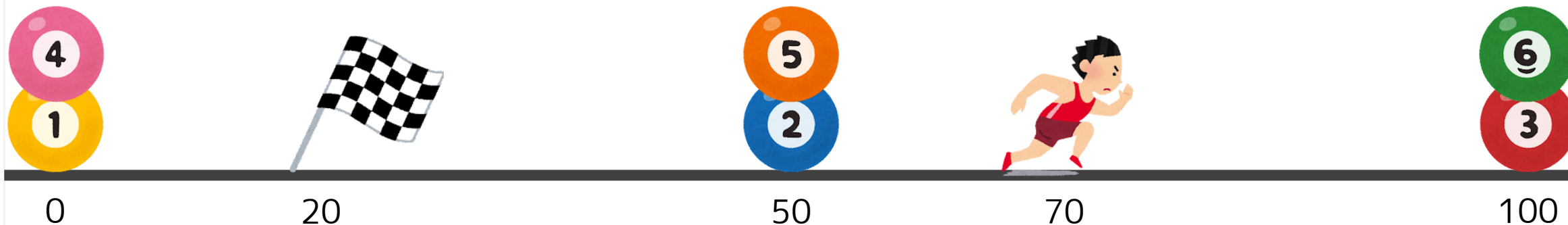
4

最適な経路について

11 / 41

ところで、最適解はどんな経路なのか？ 考えてみよう

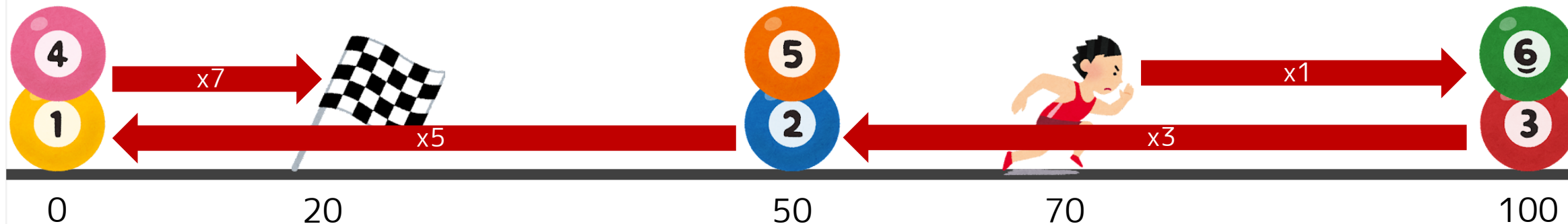
入力例 3: $N = 6$, $X = [0, 50, 100, 0, 50, 100]$, $S = 70$, $G = 20$



ところで、最適解はどんな経路なのか？ 考えてみよう

入力例 3: $N = 6$, $X = [0, 50, 100, 0, 50, 100]$, $S = 70$, $G = 20$

最適解は「スタート → 一番右 → 一番左 → ゴール」 (576 秒)

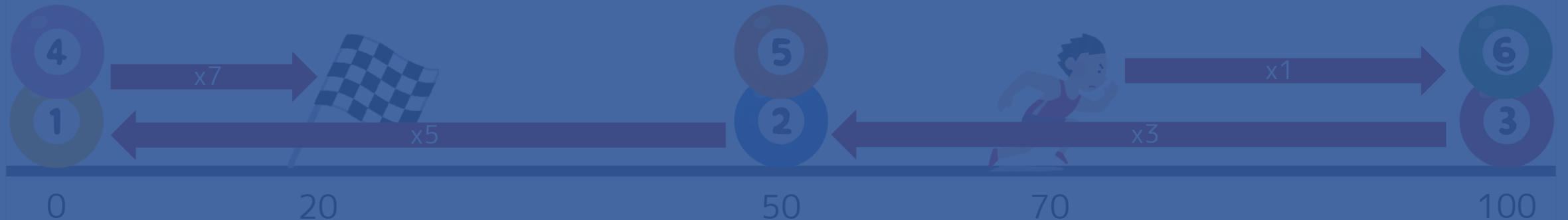


4 最適な経路について

ところで、最適解はどんな経路なのか？ 考えてみよう

入力例 7: $N = 6, X = [0, 50, 100, 0, 50, 100], S = 70, C = 20$
予想 1: 左右の端で折り返すのが最適解は「スタート → 一番右 → 一番左 → ゴール」(576 秒)

最適解？



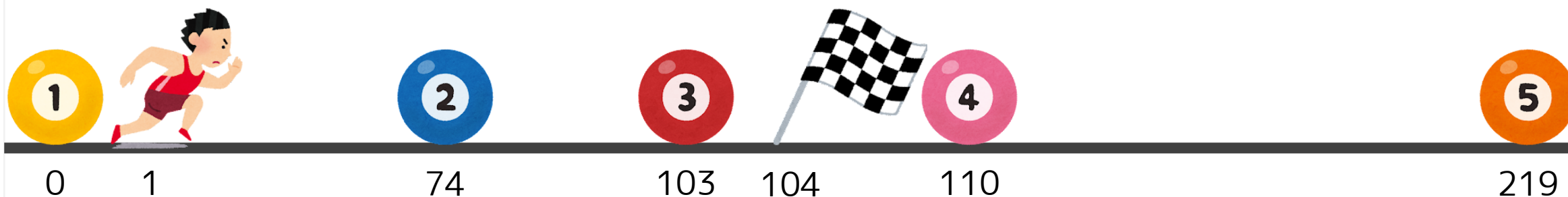
4

最適な経路について

14 / 41

残念ながらこの予想は正しくない

例: $N = 5$, $X = [0, 74, 103, 110, 219]$, $S = 1$, $G = 104$

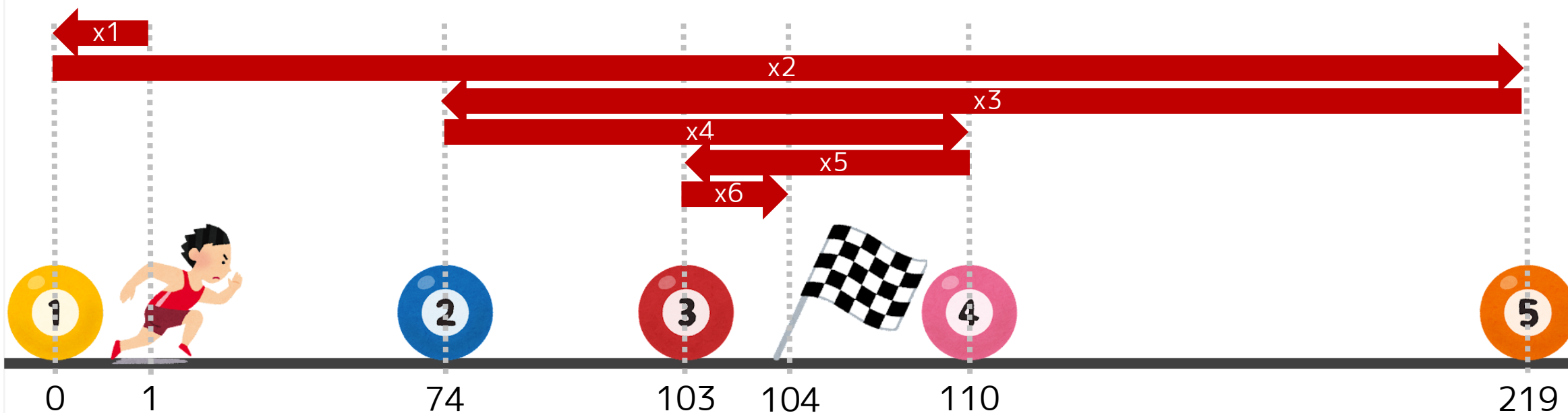


4

最適な経路について

15 / 41

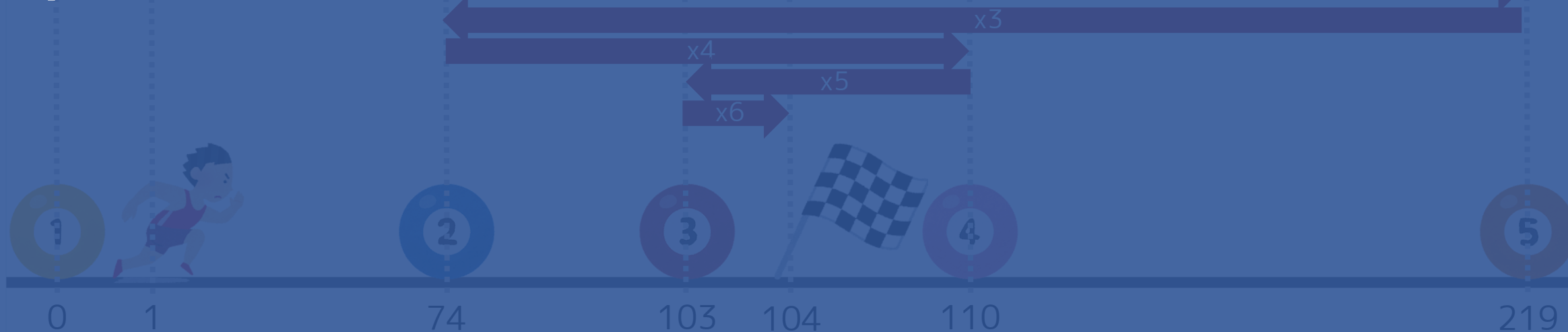
N 個のボールがあって N 回曲がるのが最適なケースもある！



4 最適な経路について

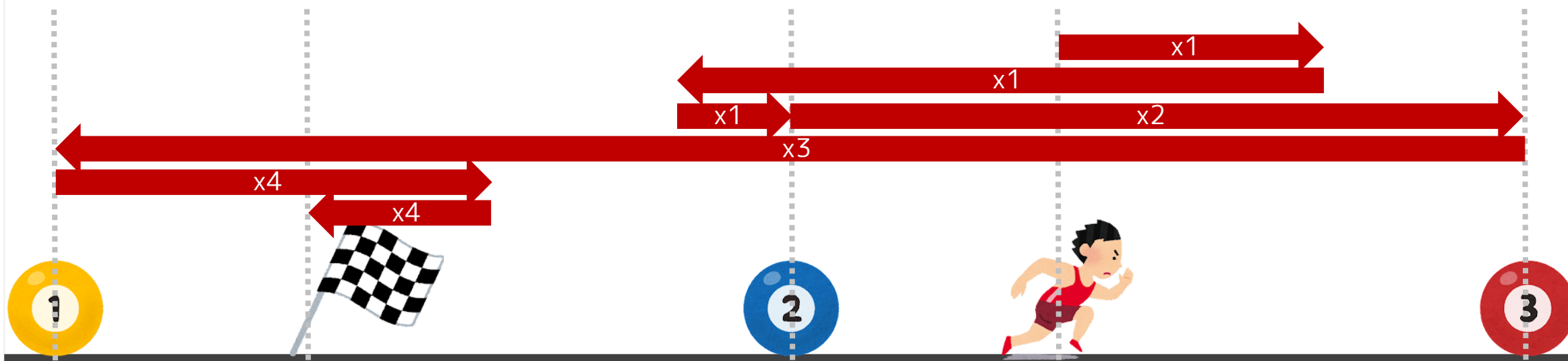
N 個のボールがあって N 回曲がるのが最適なケースもある！

本当にどんな経路でもアリなのか？



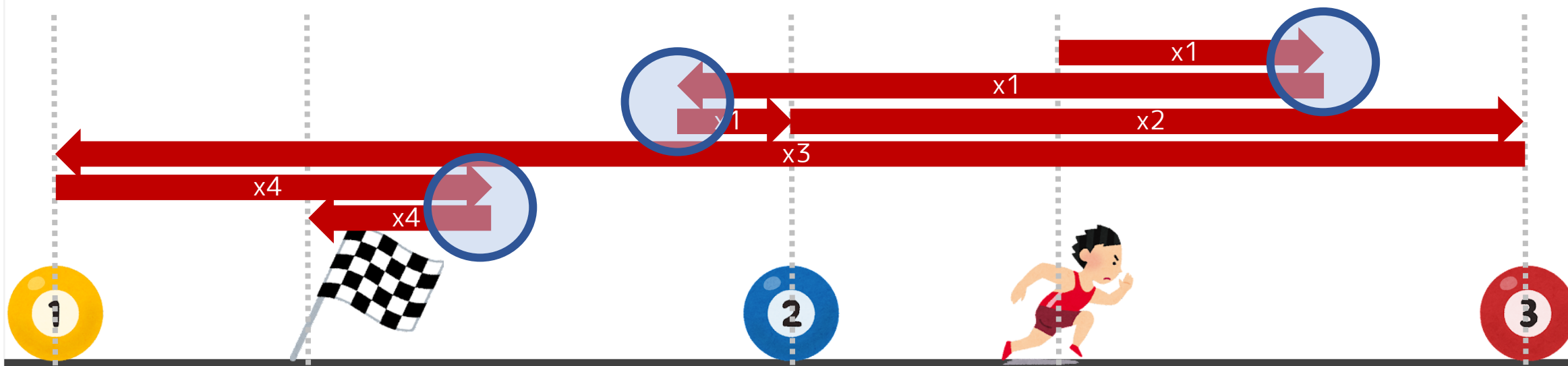
本当にどんな経路でもアリなのか？

適当な経路を考えてみよう：こんな経路はアリ？

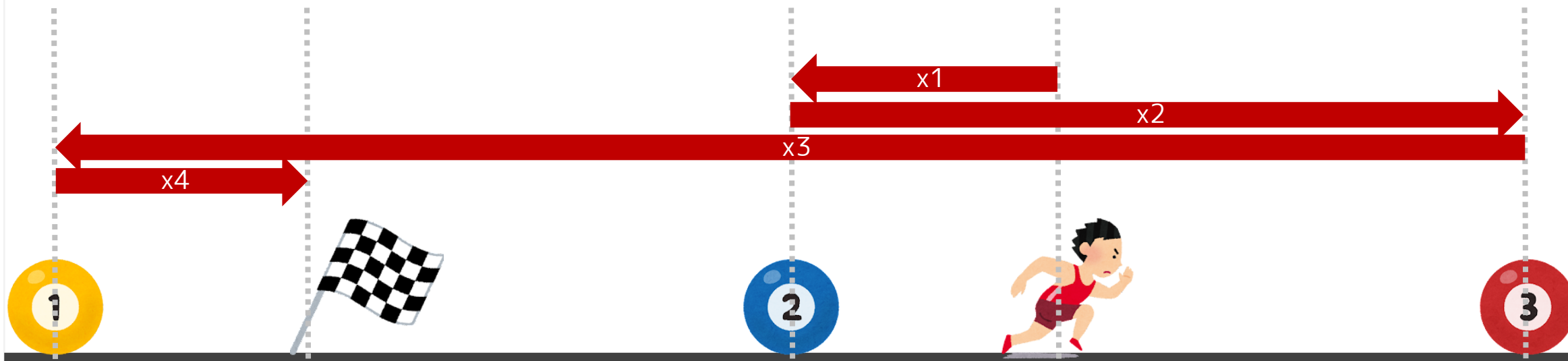


明らかに無駄になっている部分がある（丸の部分）

ポイント 1: ボールに向かって直接進むのが最適

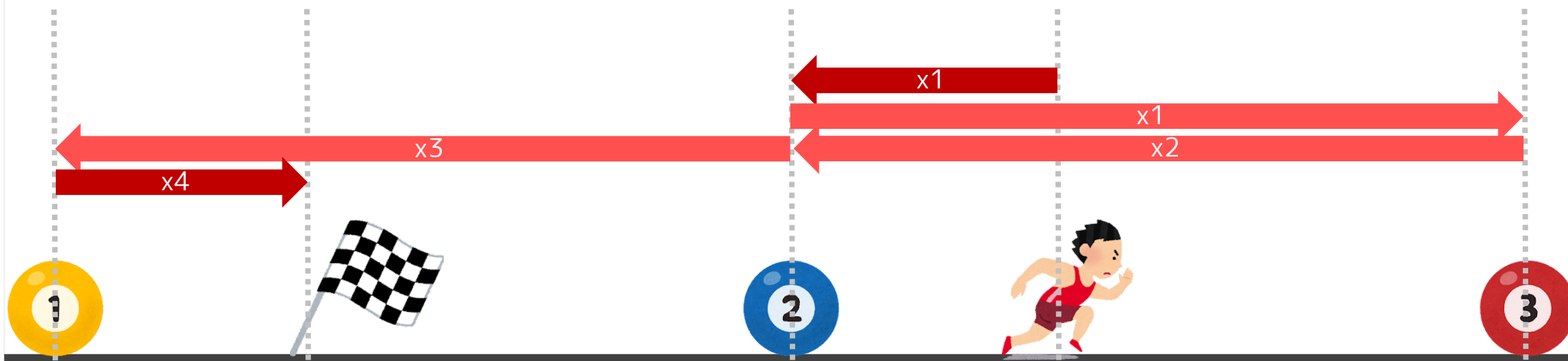


さっきの経路を改善したこんな経路はアリ？



「2」のボールを先に取りよりも後に取りの方が効率的！

ポイント 2: ボールは「最後に通る」ときに回収するのが最適



4

最適な経路について

「2」のボールを先に取るよりも先に取る方が決定的！

ポイント 2: ボールは「最後に通る」ときに回収するのが最適

重要な性質

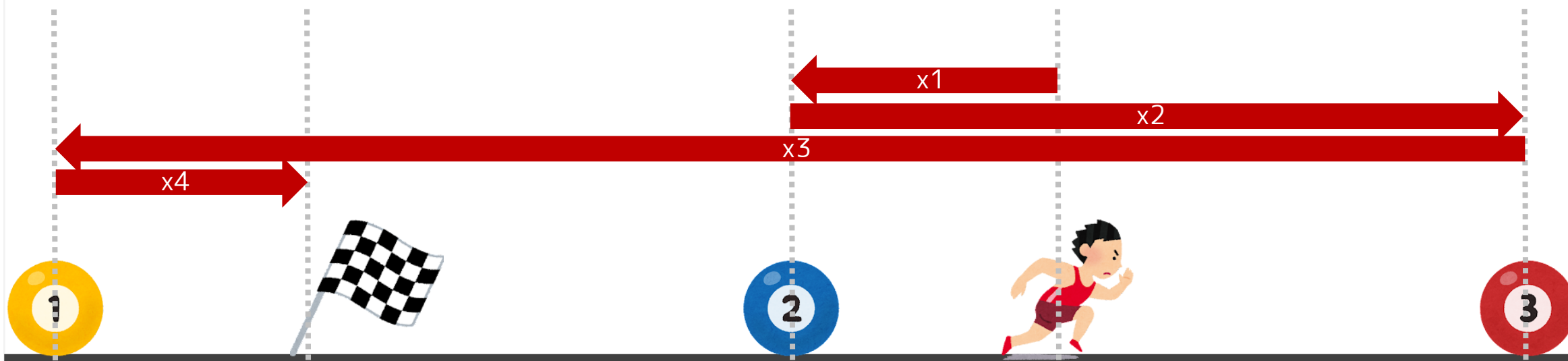
同じサイドであれば最適解では

ゴールから遠いボールから取る！



例：なぜ「2」を「3」より先に取ってはいけないのか？

理由：最後に通るタイミングは「3」よりも「2」の方が必ず遅いから



小課題 3 のビット DP を思い出してみよう

- $dp[S][pos]$ を「現在回収したボールの集合が S であり、現在位置が X_{pos} であるときの、ここまでの最短時間」とする

Q. 本当に $2^N \times N$ 通り全部の (S, pos) の組み合わせを考える必要があるか？

小課題 3 のビット DP を思い出してみよう

- $dp[S][pos]$ を「現在回収したボールの集合が S であり、現在位置が X_{pos} であるときの、ここまでの最短時間」とする

Q. 本当に $2^N \times N$ 通り全部の (S, pos) の組み合わせを考える必要があるか？

A. $S = \{1, 2, \dots, l, r, r+1, \dots, N\}$ で pos が「 l または r 」

だけ考えればよい！（理由：同じサイドならゴールから遠い順に取る）

※ ただし $X_1 \leq X_2 \leq \dots \leq X_N$ とソートされているものとする

以下の DP を考える

- $dp[l][r][d]$: 既にボール $1, 2, \dots, l$ およびボール $r, r + 1, \dots, N$ を回収し、現在位置が X_l or X_r (それぞれ $d = 0, 1$) の状態になるまでの最短時間
- 計算量はクエリ当たり $O(N^2)$



6 小課題 6 [累計 81 点]

26 / 41

小課題 6 では、N が 2000 以下だが、クエリがたくさん

目標

DP を適切に前計算 → 各クエリ計算量 $O(1)$

戦略

元々の DP には S, G の情報が入っているので、そうではない形にするために、 S, G による解の変化を考える

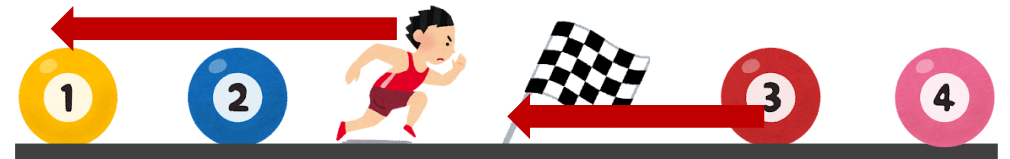
6 小課題 6 [累計 81 点]

27 / 41

以下の 4 パターンの経路が考えられる (S, G によってどれかは変わる)



左端のボールを最初に取り、左からゴールする



左端のボールを最初に取り、右からゴールする



右端のボールを最初に取り、左からゴールする



右端のボールを最初に取り、右からゴールする

6 小課題 6 [累計 81 点]

28 / 41

以下の DP を前計算することを考える。すると…？

- $dp_L[l][r][d]$: 左端のボールを取ってスタートするときの最短時間
- $dp_R[l][r][d]$: 右端のボールを取ってスタートするときの最短時間

6 小課題 6 [累計 81 点]

29 / 41

4 パターンの最短時間が以下のように求まる！

- $dp_L[l][r][d]$: 左端のボールを取ってスタートするときの最短時間
- $dp_R[l][r][d]$: 右端のボールを取ってスタートするときの最短時間



最短時間は $dp_L[2][3][0] + |S - X_1| + 5|G - X_2|$



最短時間は $dp_L[2][3][1] + |S - X_1| + 5|G - X_3|$



最短時間は $dp_R[2][3][0] + |S - X_4| + 5|G - X_2|$



最短時間は $dp_R[2][3][1] + |S - X_4| + 5|G - X_3|$

6 小課題 6 [累計 81 点]

4 パターンの最短時間が以下のように求まる！

全体計算量 $O(N^2 + Q \log N)$ で解ける

- $dp_L[l][r][a]$: 左端のボールを取ってスタートするときの最短時間
- $dp_R[l][r][a]$: 右端のボールを取ってスタートするときの最短時間

前計算の DP

ゴールの位置の二分探索

※ 二分探索の代わりに、各場所につき「どのボールの間か」を前計算すると、計算量 $O(N^2 + Q + L)$ になる



最短時間は $dp_L[2][3][0] + |S - X_1| + 5|G - X_2|$



最短時間は $dp_L[2][3][1] + |S - X_1| + 5|G - X_3|$



最短時間は $dp_R[2][3][0] + |S - X_4| + 5|G - X_2|$



最短時間は $dp_R[2][3][1] + |S - X_4| + 5|G - X_3|$

小課題 7 では、N が 500000 以下

制約から考えれば、例えば計算量 $O(N \log N)$ とかで解く必要がある

7 小課題 7 [累計 100 点]

小課題 6 では、 N が 500000 以下

残念ながら、 $O(N \log N)$ で

制約から考えれば、計算量 $O(N \log N)$ とかで解く必要がある

解くのは難しい

※ 解けるかもしれないが、仮にそうだとした場合も相当難易度が高いと思われる

本当に全ての制約を使い果たしたのか？

制約

- $1 \leq N \leq 500\,000$.
- $1 \leq L \leq 500\,000$.
- $0 \leq X_i \leq L$ ($1 \leq i \leq N$).
- $1 \leq Q \leq 500\,000$.
- $0 \leq S_j \leq L$ ($1 \leq j \leq Q$).
- $0 \leq G_j \leq L$ ($1 \leq j \leq Q$).
- $1 \leq T_j \leq 500\,000$ ($1 \leq j \leq Q$).
- 入力される値はすべて整数である.

7 小課題 7 [累計 100 点]

本当に全ての制約を使い果たしたのか？

制約

- $1 \leq N \leq 500\,000$.
- $1 \leq L \leq 500\,000$.
- $0 \leq X_i \leq L$ ($1 \leq i \leq N$).
- $1 \leq Q \leq 500\,000$.
- $0 \leq S_j \leq L$ ($1 \leq j \leq Q$).
- $0 \leq G_j \leq L$ ($1 \leq j \leq Q$).
- $1 \leq T_j \leq 500\,000$ ($1 \leq j \leq Q$).
- 入力される値はすべて整数である。

Q. 「T が 500000 以下」だと何か変わるのか？



Q. 「 T が 500000 以下」だと何か変わるのか？

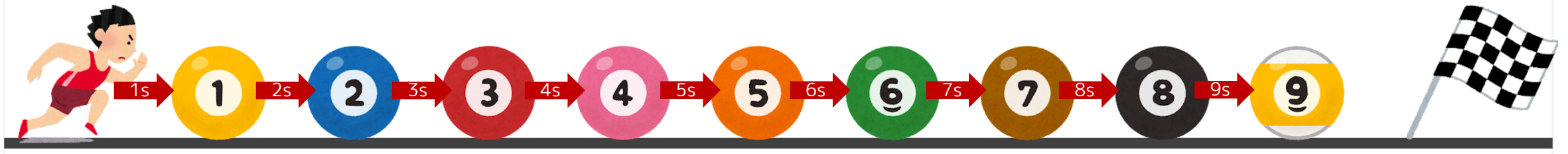
A. たくさんの種類の座標にボールが落ちていた場合、それを T 秒以内に全部回収するのは不可能になる！



例えば、下図の場合、9 個のボールを回収するには

$$2 + 3 + 4 + 5 + 6 + 7 + 8 + 9 = 44$$

秒が必要



一般に、K 種類の場所にボールが落ちていた場合…

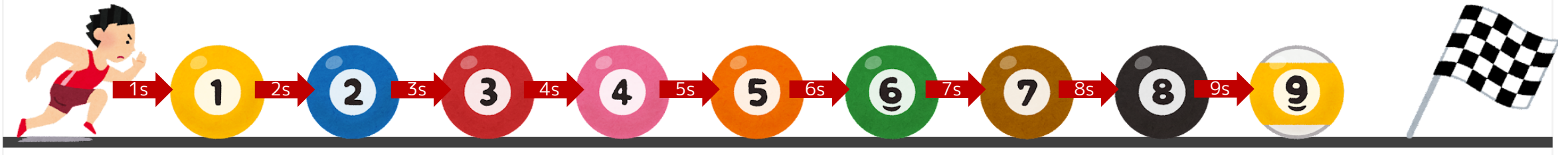
$$1 + (2+1) + (3+1) + \dots + (K+1)$$

最初のボールを
取る時間

次のボール
まで動く時間

ボールを
取る時間

秒が必要



7 小課題 7 [累計 100 点]

一般に、 K 種類の場所にボールが落ちていた場合…

ボールの場所が 999 種類以上なら
秒が必要

答えは全部「No」!!!



小課題 6 の解法を、同じ場所にあるものをまとめて考えた「重み付き」の問題として実装する（同じ座標なら一気に取るのが最適なことに注意）

ボールの場所が K 種類ある場合、計算量は $O(N + Q + K^2 + L)$

ここで $K = O(\sqrt{\max T})$ なので、全体計算量は...

$$O(N + Q + \max T)$$

※ ここで $L \leq \max T$ とみなしてよい。理由は、最左から最右のボールまで行くのに T 分かかるため。

8

得点分布

41 / 41

