

問題3 集合写真

坂部圭哉

問題概要

- 長さ N の、 $1 \sim N$ を並び替えた数列が与えられます。
- 隣り合う要素を交換して、 $a[i] < a[i + 1] + 2$ を満たすようにするとき、交換回数の最小値は？

例

3	5	2	4	1
---	---	---	---	---



3	2	5	4	1
---	---	---	---	---



3	2	5	1	4
---	---	---	---	---

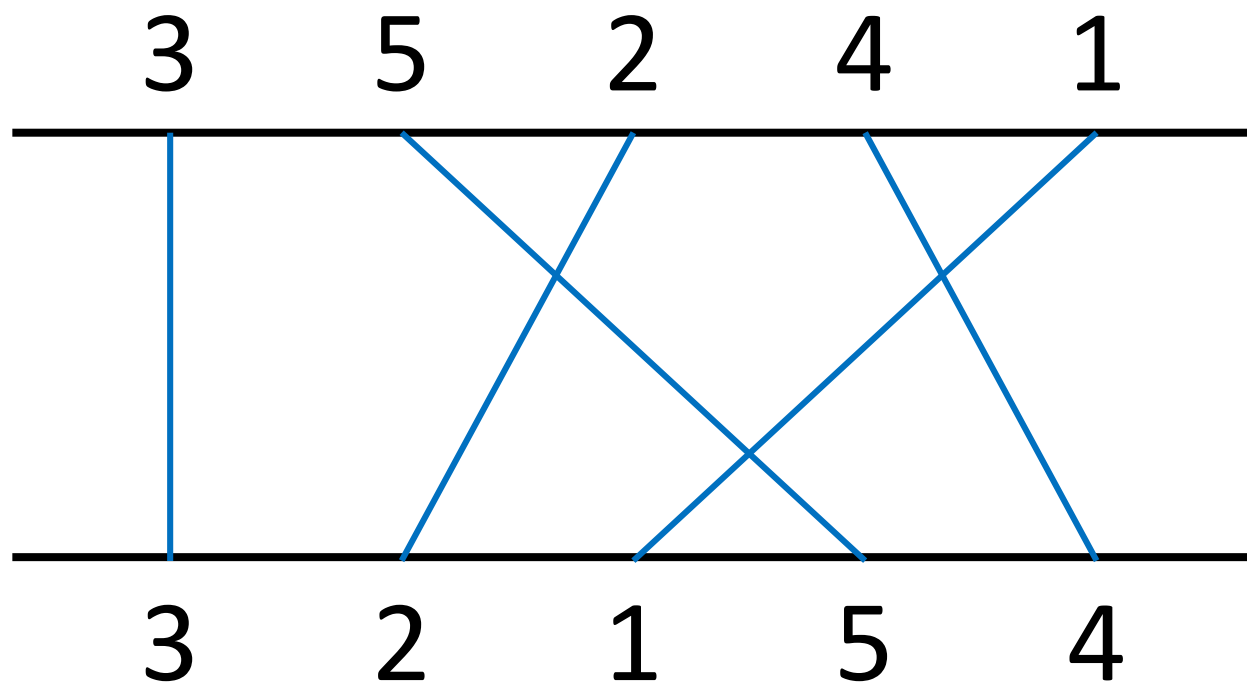


3	2	1	5	4
---	---	---	---	---

小課題1 ($N \leq 9$)

- 求めるもの: 「隣り合う要素を交換して目標の数列を作るときの、交換回数の最小値」
→ 目標の数列を1つ固定すると、これは **反転数** と呼ばれる数
- **反転数**
 - = 「バブルソートの交換回数」
 - = 「移動を線で表したときの交差回数」
 - = 「大小関係が逆転する2つのペアの個数」

小課題1 ($N \leq 9$)



交差が 3 箇所なので、反転数は 3

小課題1 ($N \leq 9$)

- 反転数は $O(N^2)$ で求められる
(バブルソートをしていても良いし、大小関係が逆転するペアの個数を数えても良い)
- $N!$ 通りのすべての数列を考えて、それぞれが条件を満たすかを判定して、反転数を求めれば良い。
(すべての数列を考えるには `next_permutation` という関数を使うと便利。)
- $O(N! N^2)$ で解けた。

小課題2 ($N \leq 20$)

- 先ほどは $N!$ 通りのすべての数列を考えていたが、条件を満たすのはそのうちのごく一部
→条件を満たす数列の性質が分かれば枝刈りできそう
- $a[i] < a[i + 1] + 2 \Leftrightarrow a[i + 1] \geq a[i] - 1$
「数字が小さくなるときは、1つずつしか小さくならない」

小課題2 ($N \leq 20$)

3	*	*	*	...
---	---	---	---	-----

↓ならば

3	2	1	*	...
---	---	---	---	-----

小課題2 ($N \leq 20$)

- このようにして考えると、目標の数列は、
「1, 2, ..., N」という数列を、いくつかの区間に
分けて、各区間内で反転したもの
という形になっている。

- 例:

3	2	1	5	4
---	---	---	---	---

 ←反転

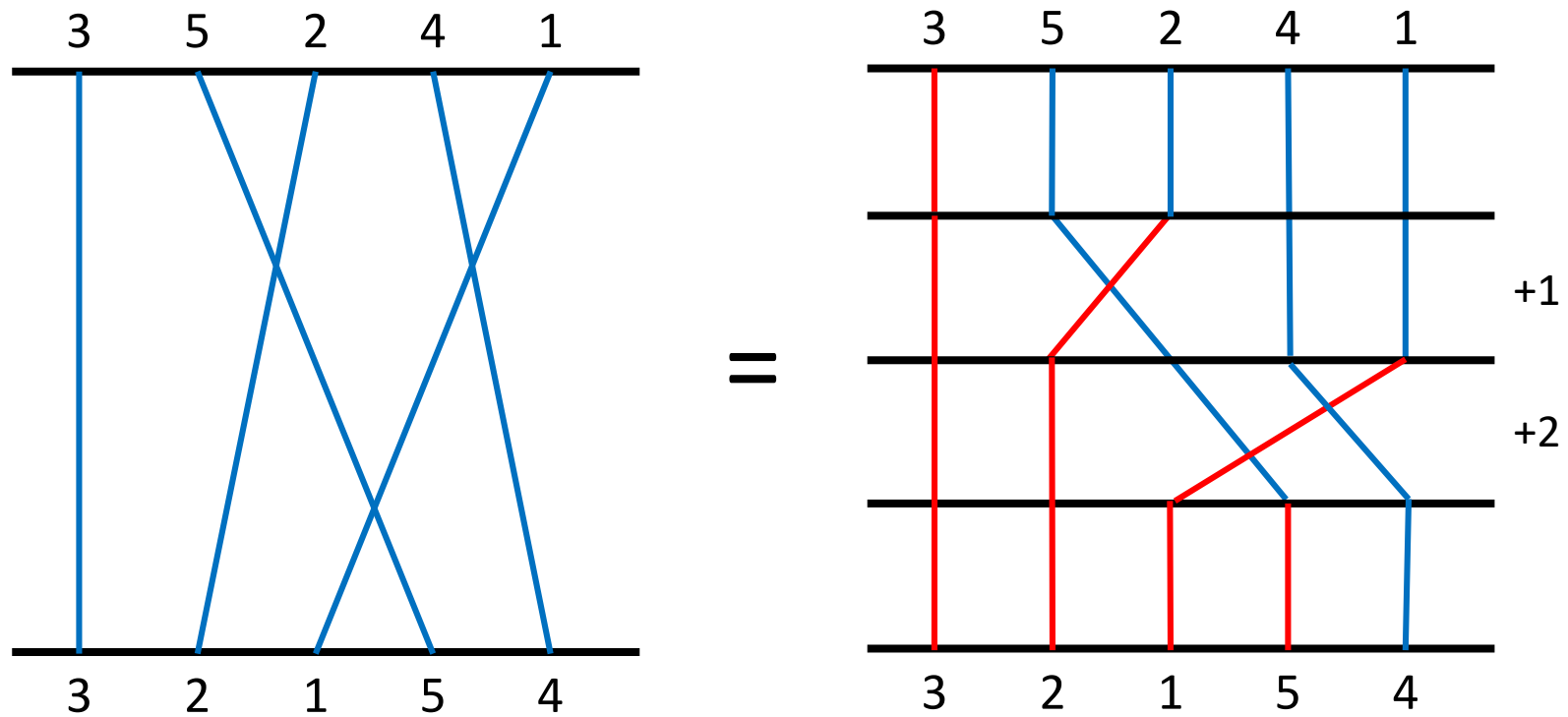
1	2	3	4	5
---	---	---	---	---

小課題2 ($N \leq 20$)

- 「1, 2, ..., N」という数列を、いくつかの区間に分ける方法: $2^{(N-1)}$ 通り
- $2^{(N-1)}$ 通りについて反転数を求める
- $O(2^N N^2)$ で解けた

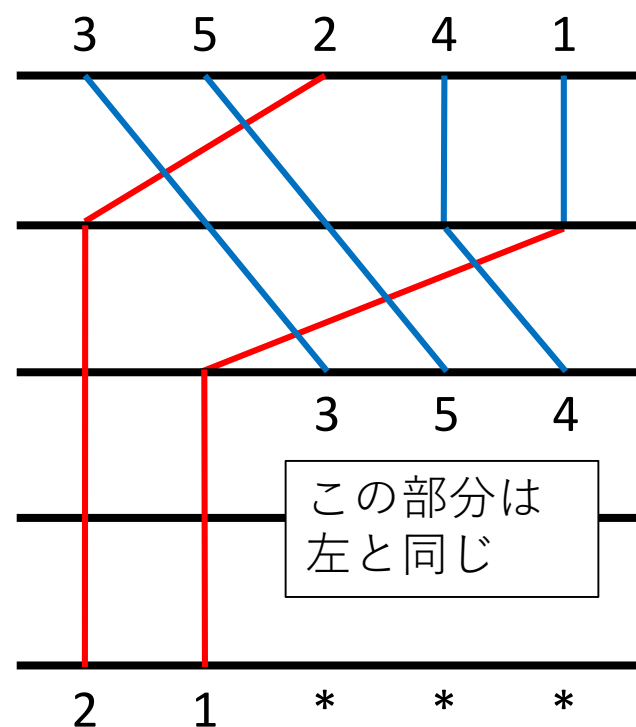
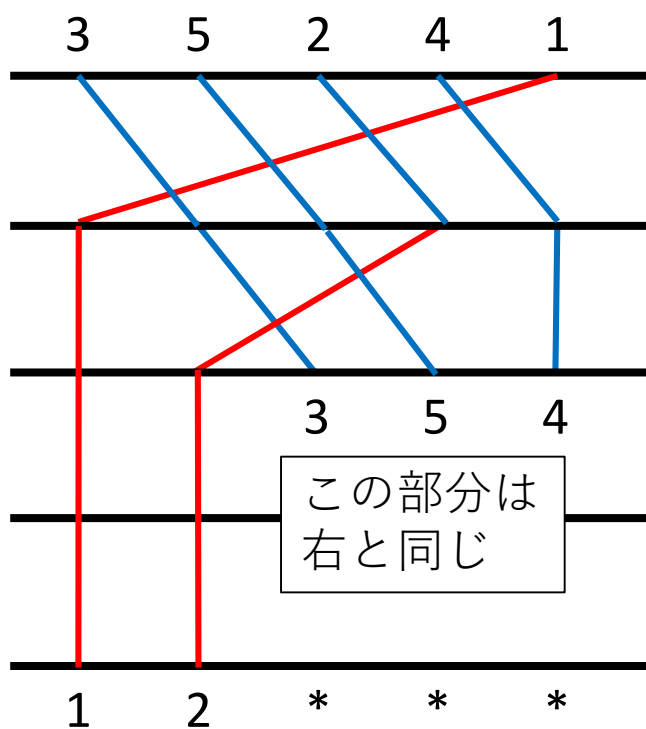
小課題3 ($N \leq 200$)

- 反転数を、左の要素から順に計算する



小課題3 ($N \leq 200$)

- 左の k 個が $1 \sim k$ の並べ替えになっているとき、 $k+1$ ステップより後の計算は同じ

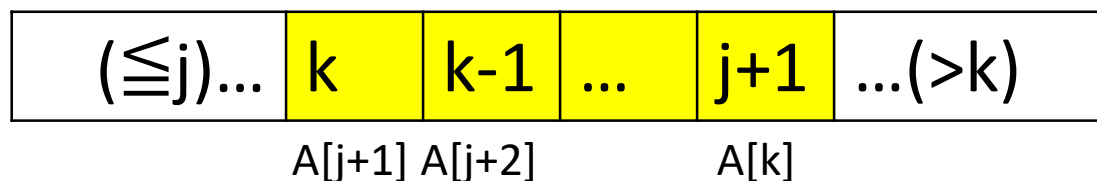


小課題3 ($N \leq 200$)

- 「左の k 個が $1 \sim k$ の並べ替えになっているときの k ステップまでの反転数の最小値」
という部分問題を繰り返せば解けそう
→**DP**

小課題3 ($N \leq 200$)

- $DP[k]$: 左の k 個が $1 \sim k$ の並べ替えになっているときの k ステップまでの反転数の最小値
- 左の k 個が $1 \sim k$ の並べ替えになっているとき、その数列は必ず以下の構造を取る



黄色の部分は
1 ずつ小さくなる

- $DP[j] + (k, k-1, \dots, j+1$ の順にするときの反転数) を計算し、 j を動かしたときの最小値を $DP[k]$ とすればよい。

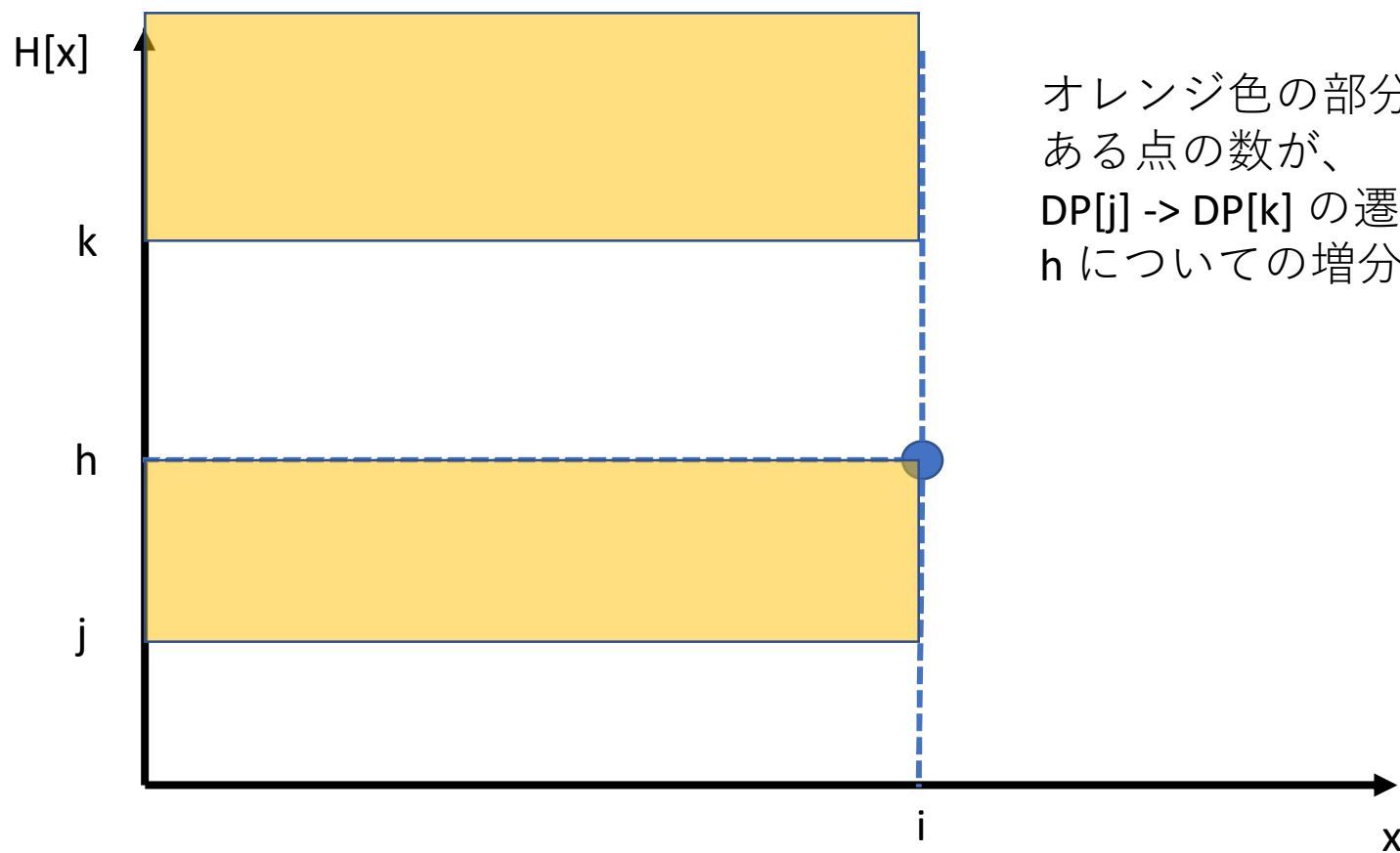
小課題3 ($N \leq 200$)

- 各反転数を $O(N^2)$ で求めれば、 $O(N^4)$ で解ける

小課題4 ($N \leq 800$)

- 先程の DP を改良する
- $DP[j] \rightarrow DP[k]$ への増分を考える。
それぞれの h ($j < h \leq k$) を左に持ってくるときの交換回数は、 $H[i] = h$ として、次の2つの和
 - $i' < i$ で $H[i'] > k$ となっている個数
 - $i' < i$ で $j < H[i'] \leq h$ となっている個数
- 図で書くと次のような感じ

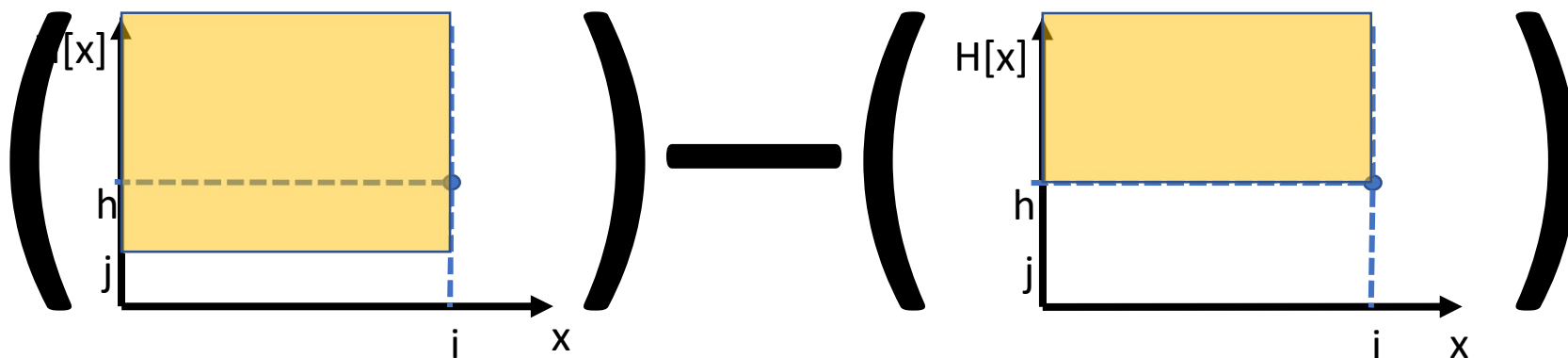
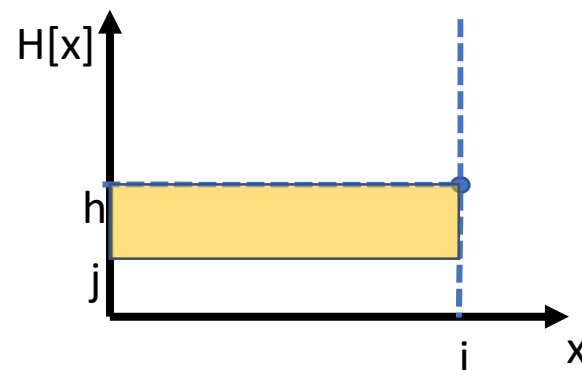
小課題4 ($N \leq 800$)



オレンジ色の部分にある点の数が、
 $DP[j] \rightarrow DP[k]$ の遷移で
 h についての増分

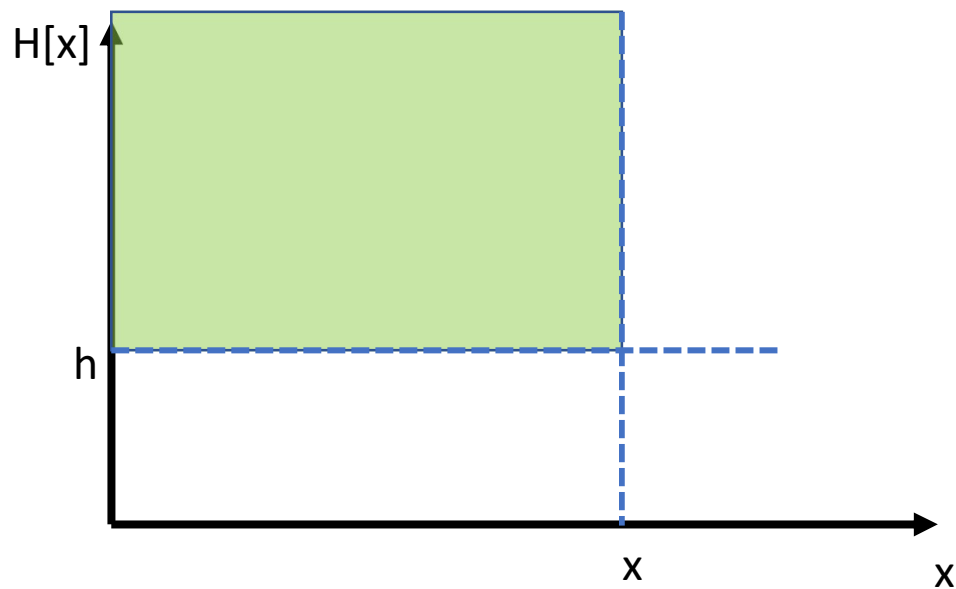
小課題4 ($N \leq 800$)

- 右図は下のように計算できる



小課題4 ($N \leq 800$)

- $\text{count}[x][h]$: 下図の緑領域の点の数
これを $O(N^2)$ で前計算しておけば、
 $O(N^3)$ で解ける。
※ BIT を使わなくても $O(N^2)$ でできます

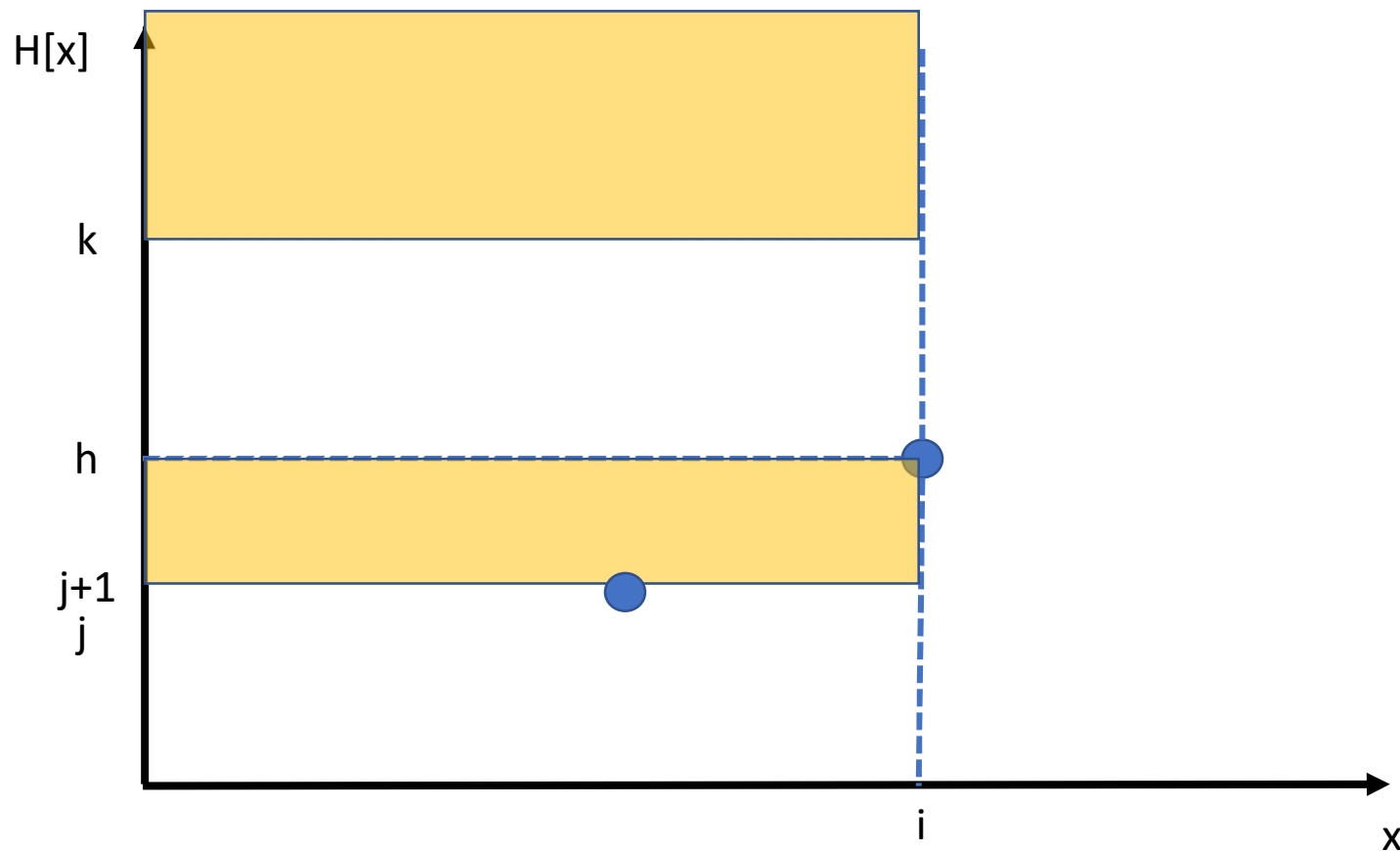


小課題5 ($N \leq 5,000$)

- $DP[j] \rightarrow DP[k]$ の遷移コストと
 $DP[j+1] \rightarrow DP[k]$ の遷移コストの差を考える
→もしこれが $O(1)$ で計算できれば、
 $O(N^2)$ となって解ける

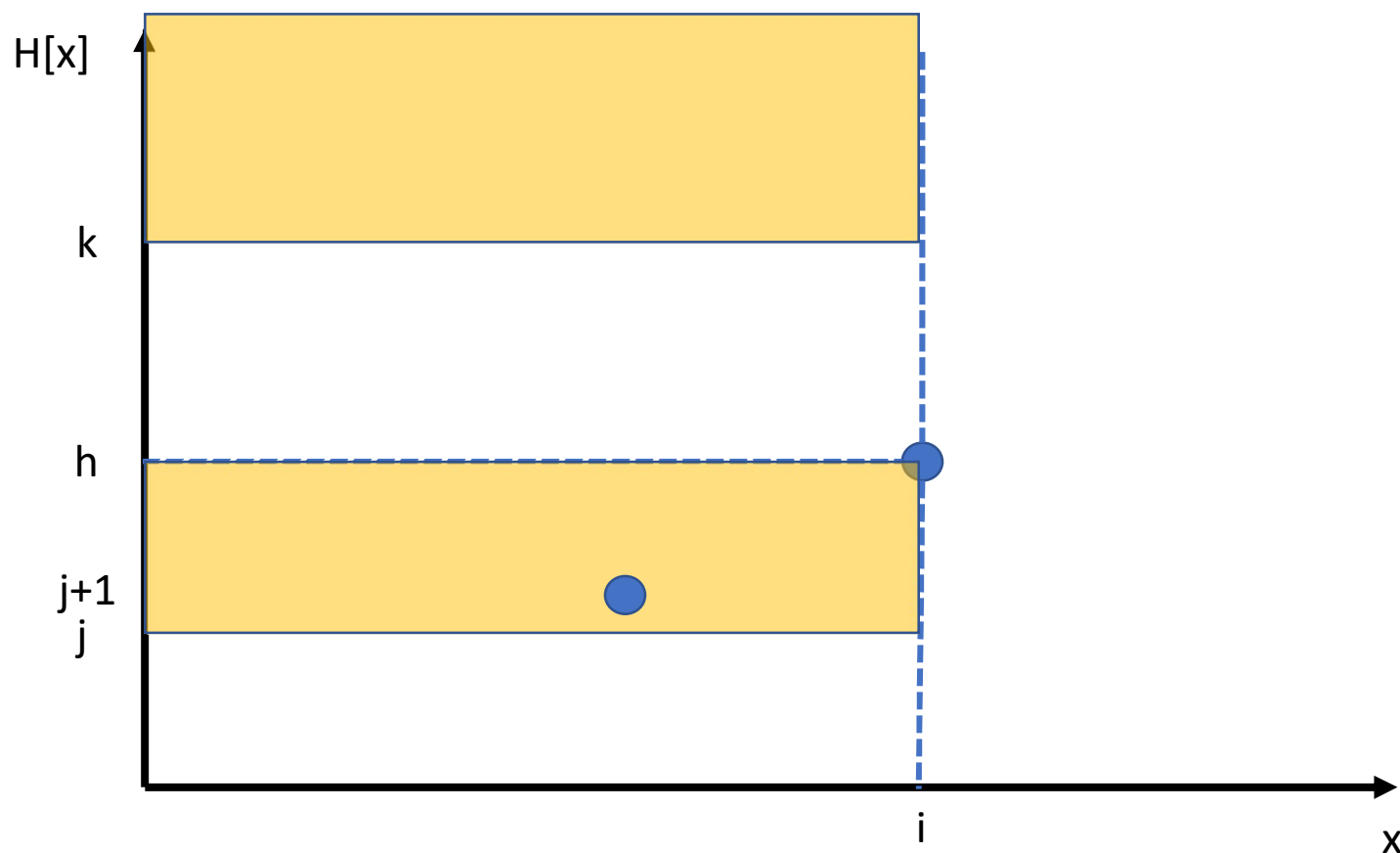
小課題5 ($N \leq 5,000$)

- DP[j+1] -> DP[k] のコスト (h について和を取る)



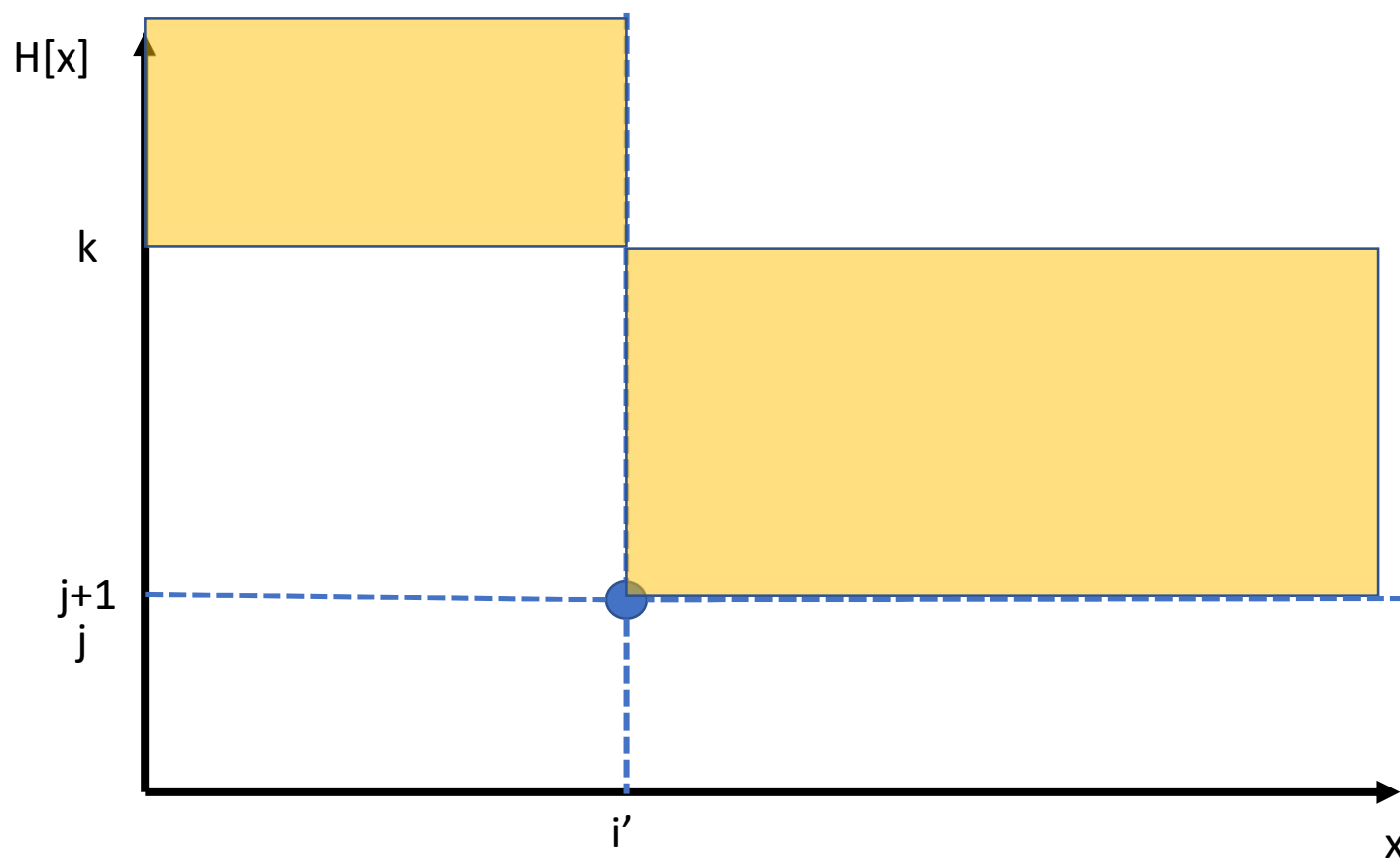
小課題5 ($N \leq 5,000$)

- $DP[j] \rightarrow DP[k]$ のコスト (h について和を取る)



小課題5 ($N \leq 5,000$)

- これら2つの差分



小課題5 ($N \leq 5,000$)

- $O(N^2)$ となって解けた！！

得点分布

