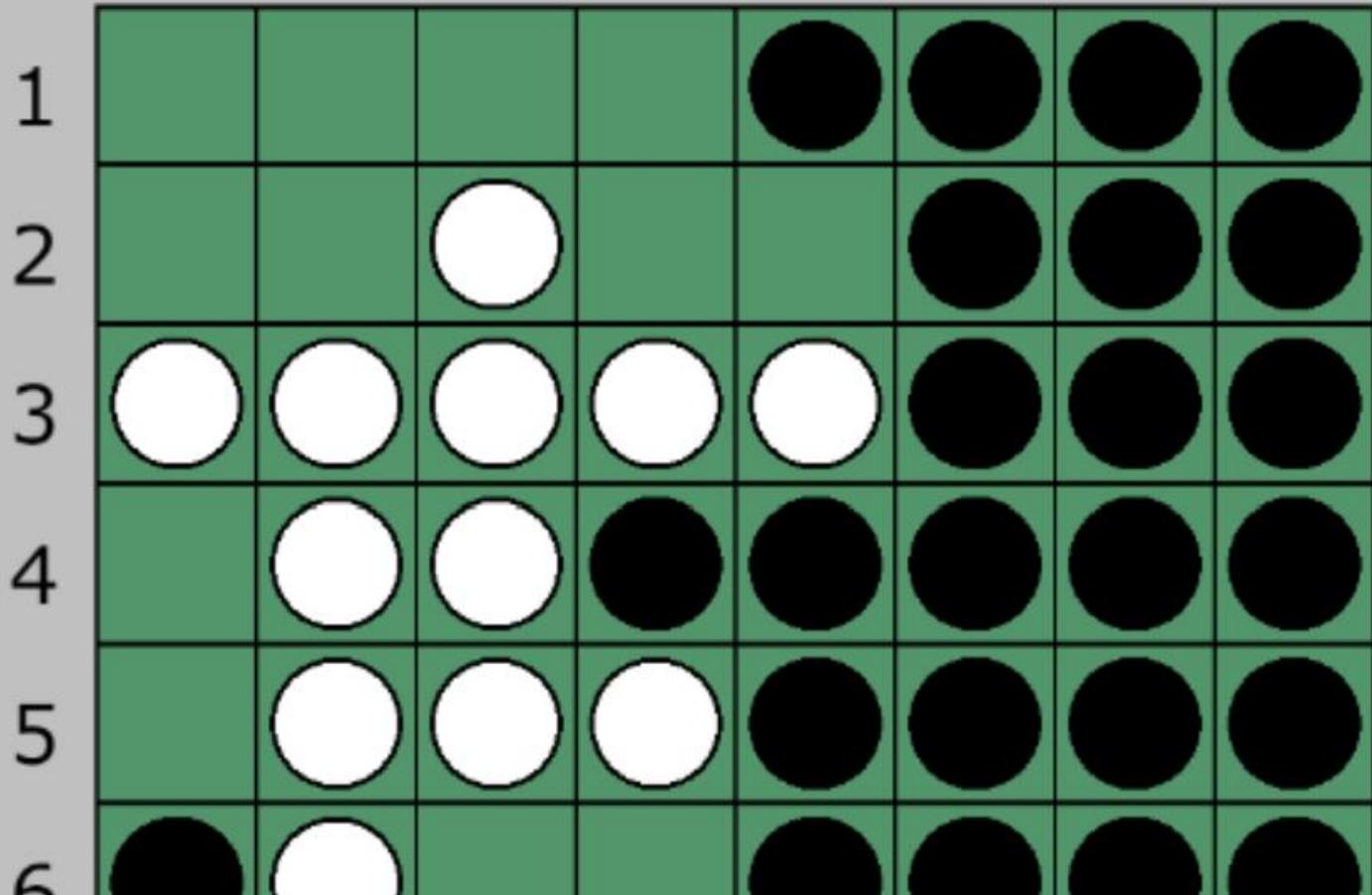


square1001



a8

● 36
+2



Default



b8

○ 13
-1

問題 1 「碁石ならべ 2」 解説

Problème 1 "Disposer des Pierres 2"

解説: 米田 寛峻 (よねだ ひろたか) / square1001

1 問題の説明

N 個の碁石を左から順に並べます

1



i 番目に置く石の色は A_i です

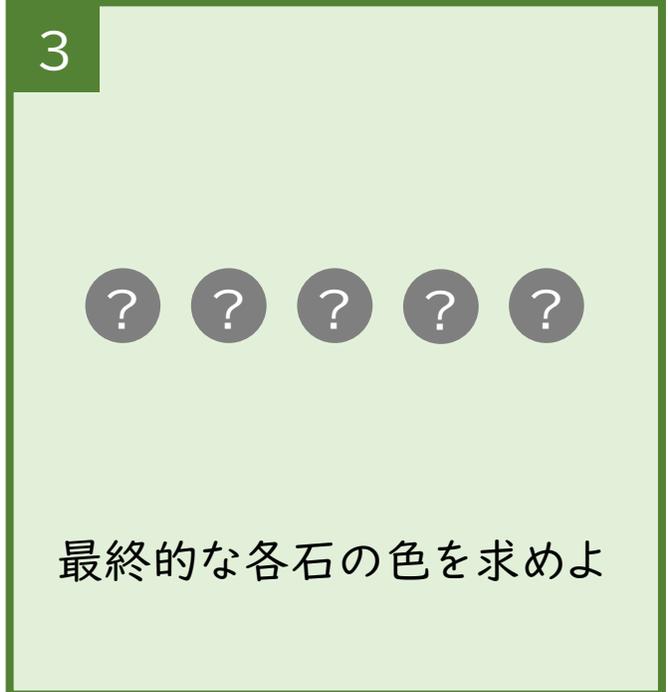
2



New!

同色の 2 つの石に挟まれる
と同じ色に変化します

3



最終的な各石の色を求めよ

1

制約

$$N \leq 2000$$
$$A_i \leq 10^9$$

小課題 1 (25 点)

$$N \leq 200\,000$$
$$A_i = 1, 2$$

小課題 2 (60 点)

$$N \leq 200\,000$$
$$A_i \leq 10^9$$

小課題 3 (100 点)

Chapter II

小課題 1 の解法

Sous-tâche 1

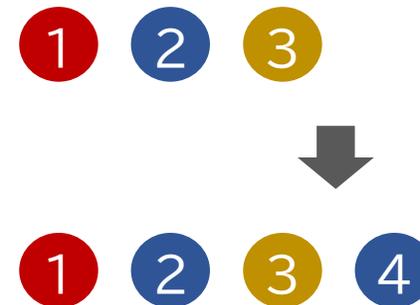
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



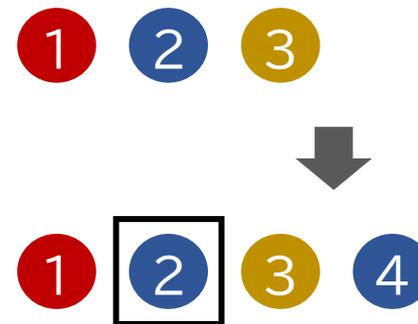
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



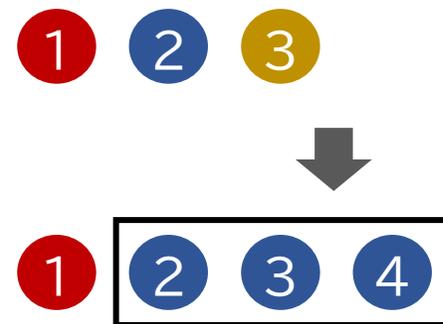
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



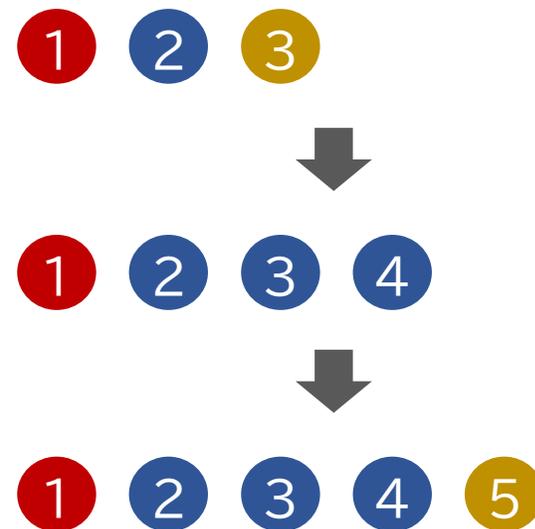
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



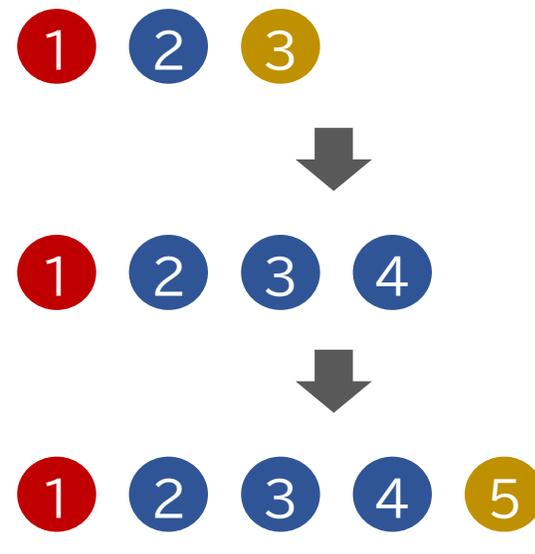
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



黄色の石は存在しない!

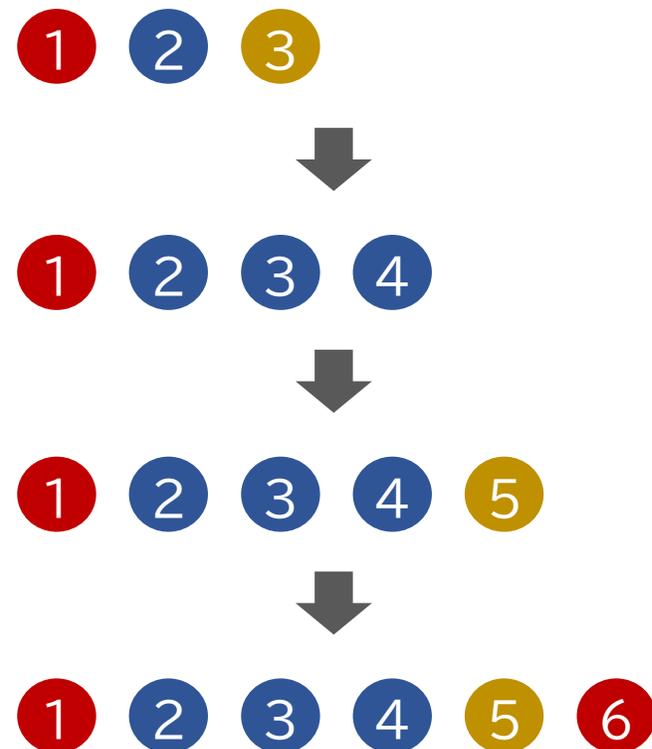
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



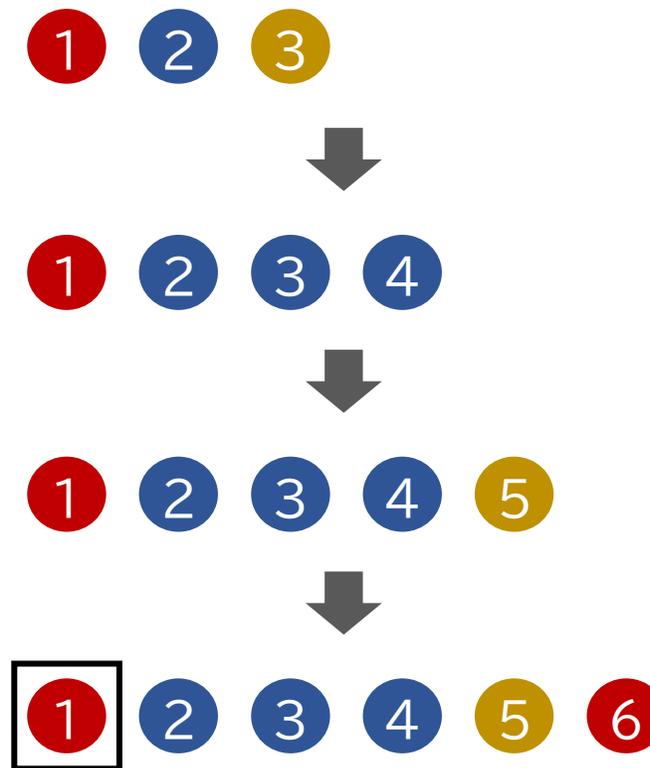
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



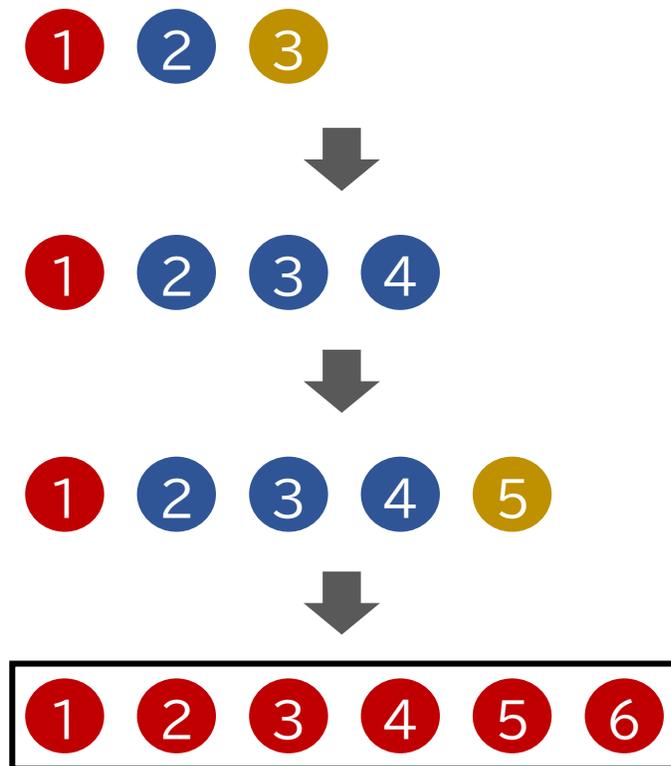
2 小課題 1 の解法

小課題 1 の制約は $N \leq 2000$ です

単純にシミュレーションすることを考えましょう

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える



2 小課題 1 の解法

解答例を右に示します

手順ごとに分けて考えると実装しやすいです

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える

```
int main() {
    // step #1. read input
    int N;
    cin >> N;
    vector<int> A(N);
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        cin >> A[i];
    }

    // step #2. simulation
    vector<int> stones;
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        int pos = -1;
        for (int j = 0; j < i; j++) {
            if (stones[j] == A[i]) {
                pos = max(pos, j);
            }
        }
        if (pos != -1) {
            for (int j = pos + 1; j < i; j++) {
                stones[j] = A[i];
            }
        }
        stones.push_back(A[i]);
    }

    // step #3. output
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        cout << stones[i] << endl;
    }

    return 0;
}
```

2 小課題 1 の解法

解答例を右に示します

手順ごとに分けて考えると実装しやすいです

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える

入力部分

```
int main() {  
    // step #1. read input  
    int N;  
    cin >> N;  
    vector<int> A(N);  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cin >> A[i];  
    }  
  
    // step #2. simulation  
    vector<int> stones;  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        int pos = -1;  
        for (int j = 0; j < i; j++) {  
            if (stones[j] == A[i]) {  
                pos = max(pos, j);  
            }  
        }  
        if (pos != -1) {  
            for (int j = pos + 1; j < i; j++) {  
                stones[j] = A[i];  
            }  
        }  
        stones.push_back(A[i]);  
    }  
  
    // step #3. output  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cout << stones[i] << endl;  
    }  
  
    return 0;  
}
```

2 小課題 1 の解法

解答例を右に示します

手順ごとに分けて考えると実装しやすいです

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える

```
int main() {  
    // step #1. read input  
    int N;  
    cin >> N;  
    vector<int> A(N);  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cin >> A[i];  
    }
```

```
    // step #2. simulation  
    vector<int> stones;  
    for (int i = 0; i < N; i++) {
```

手順 1 の部分

```
        int pos = -1;  
        for (int j = 0; j < i; j++) {  
            if (stones[j] == A[i]) {  
                pos = max(pos, j);  
            }  
        }
```

```
    }  
    if (pos != -1) {  
        for (int j = pos + 1; j < i; j++) {  
            stones[j] = A[i];  
        }  
    }  
    stones.push_back(A[i]);  
}
```

```
    // step #3. output  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cout << stones[i] << endl;  
    }
```

```
    return 0;  
}
```

2 小課題 1 の解法

解答例を右に示します

手順ごとに分けて考えると実装しやすいです

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える

```
int main() {
    // step #1. read input
    int N;
    cin >> N;
    vector<int> A(N);
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        cin >> A[i];
    }

    // step #2. simulation
    vector<int> stones;
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        int pos = -1;
        for (int j = 0; j < i; j++) {
            if (stones[j] == A[i]) {
                pos = max(pos, j);
            }
        }
        if (pos != -1) {
            for (int j = pos + 1; j < i; j++) {
                stones[j] = A[i];
            }
        }
        stones.push_back(A[i]);
    }

    // step #3. output
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        cout << stones[i] << endl;
    }

    return 0;
}
```

手順 2 の部分

2 小課題 1 の解法

解答例を右に示します

手順ごとに分けて考えると実装しやすいです

各ステップで行う操作

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える

```
int main() {  
    // step #1. read input  
    int N;  
    cin >> N;  
    vector<int> A(N);  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cin >> A[i];  
    }  
  
    // step #2. simulation  
    vector<int> stones;  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        int pos = -1;  
        for (int j = 0; j < i; j++) {  
            if (stones[j] == A[i]) {  
                pos = max(pos, j);  
            }  
        }  
        if (pos != -1) {  
            for (int j = pos + 1; j < i; j++) {  
                stones[j] = A[i];  
            }  
        }  
        stones.push_back(A[i]);  
    }  
  
    // step #3. output  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cout << stones[i] << endl;  
    }  
  
    return 0;  
}
```

出力部分

2 小課題 1 の解法

解答例を右に示します

手順ごとに分けて考えると実装しやすいです

各ステップで行う操作

25 点獲得!

- 1 色 A_i の石の中で最も右のものを求める
- 2 1 で求めた場所より右を色 A_i で塗り替える

```
int main() {  
    // step #1. read input  
    int N;  
    cin >> N;  
    vector<int> A(N);  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cin >> A[i];  
    }  
  
    // step #2. simulation  
    int pos = 0;  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        int j = pos;  
        while (j < N; j++) {  
            if (A[j] == A[i]) {  
                stones[j] = A[i];  
            }  
        }  
        stones.push_back(A[i]);  
    }  
  
    // step #3. output  
    for (int i = 0; i < N; i++) {  
        cout << stones[i] << endl;  
    }  
  
    return 0;  
}
```

出力部分

Chapter III

小課題 2 の解法

Sous-tâche 2

3 小課題 2 の解法

小課題 2 の制約は「 $A_i = 1, 2$ 」です

つまり、囲碁やオセロのように「黒と白しかない」ということです



3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



3 小課題 2 の解法

どのような性質があるでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合

①

3 小課題 2 の解法

どのような性質があるでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合

①

① ②

3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合

①

① ②

① ② ③

3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合

①

① ②

① ② ③

① ② ③ ④

3 小課題 2 の解法

どのような性質があるでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合

①

① ②

① ② ③

① ② ③ ④

① ② ③ ④ ⑤

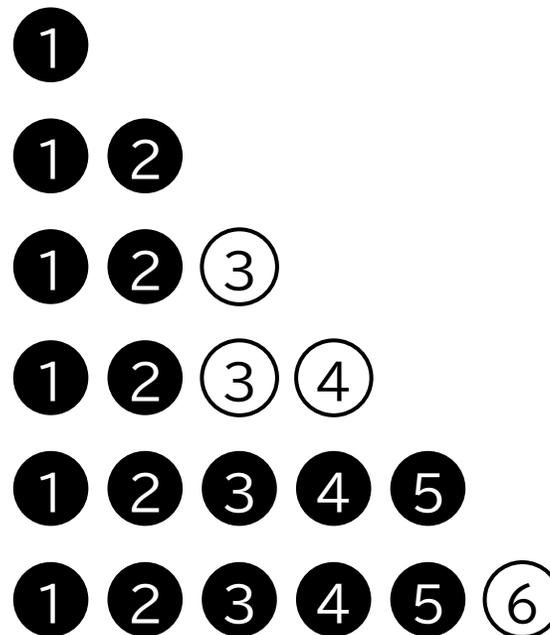
3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合



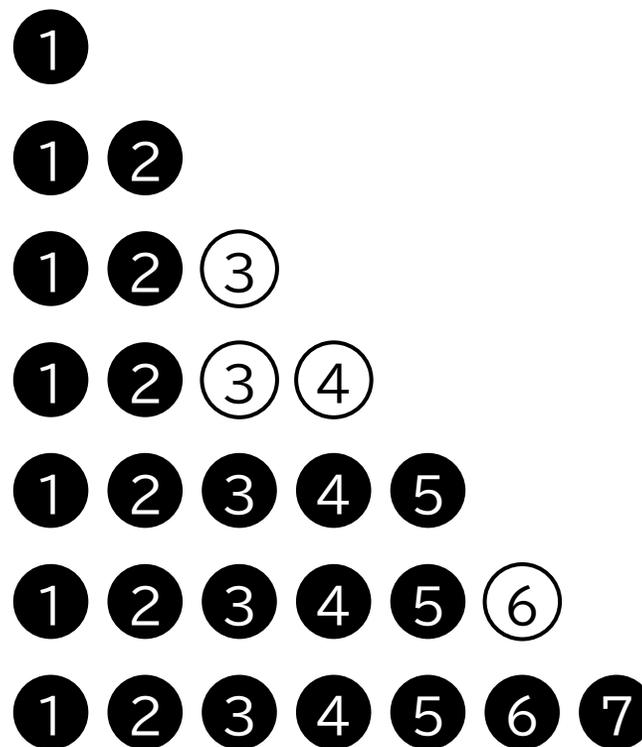
3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合



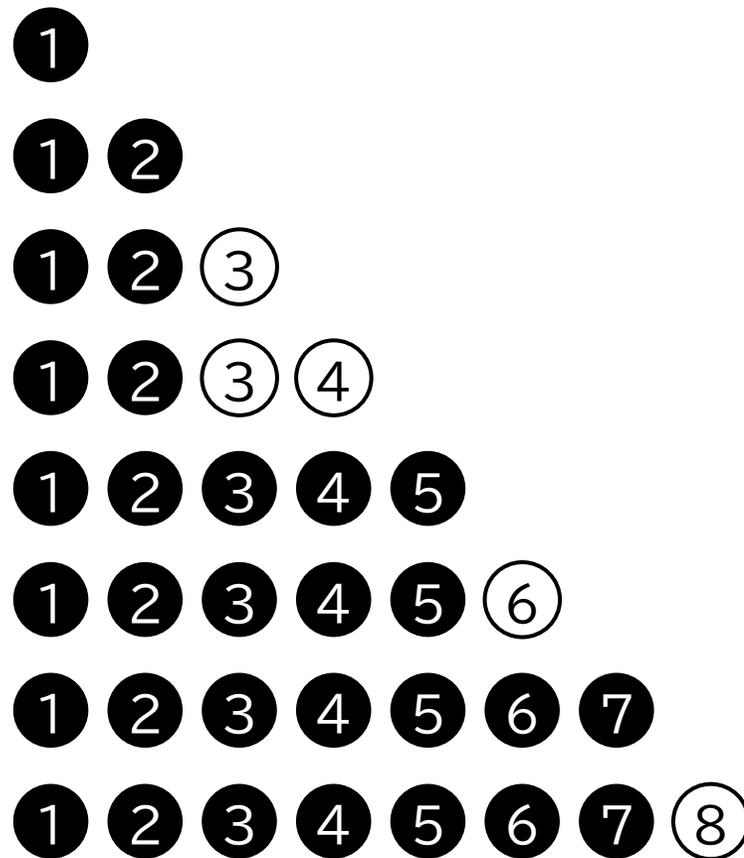
3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合



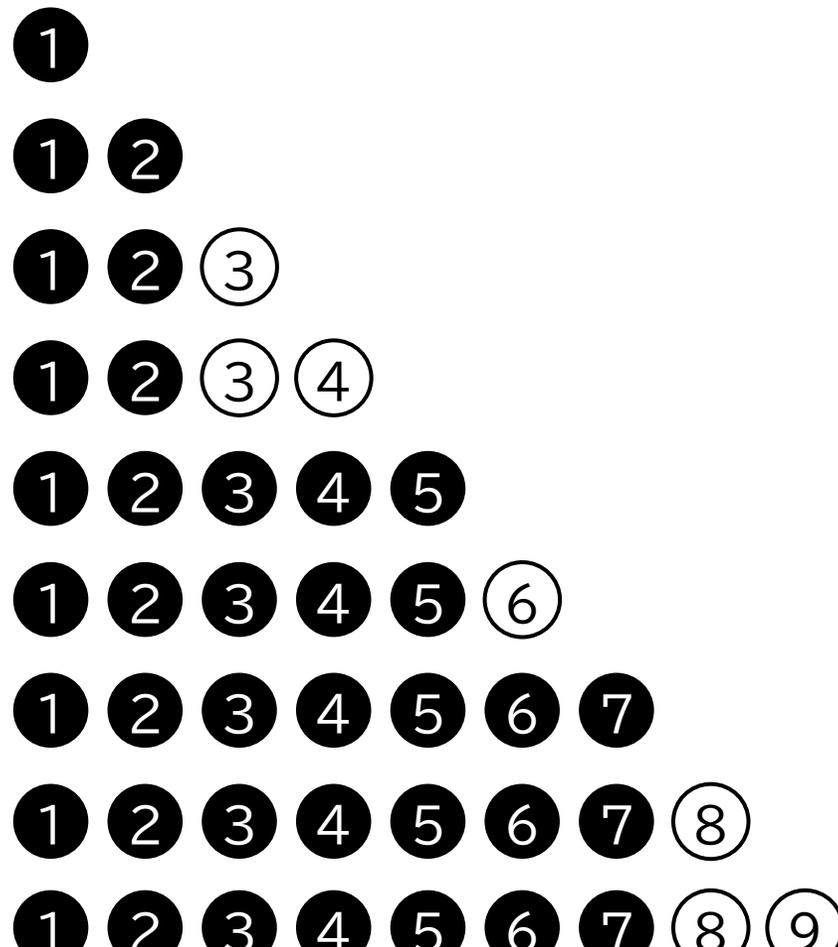
3 小課題 2 の解法

どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう



例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合



3 小課題 2 の解法

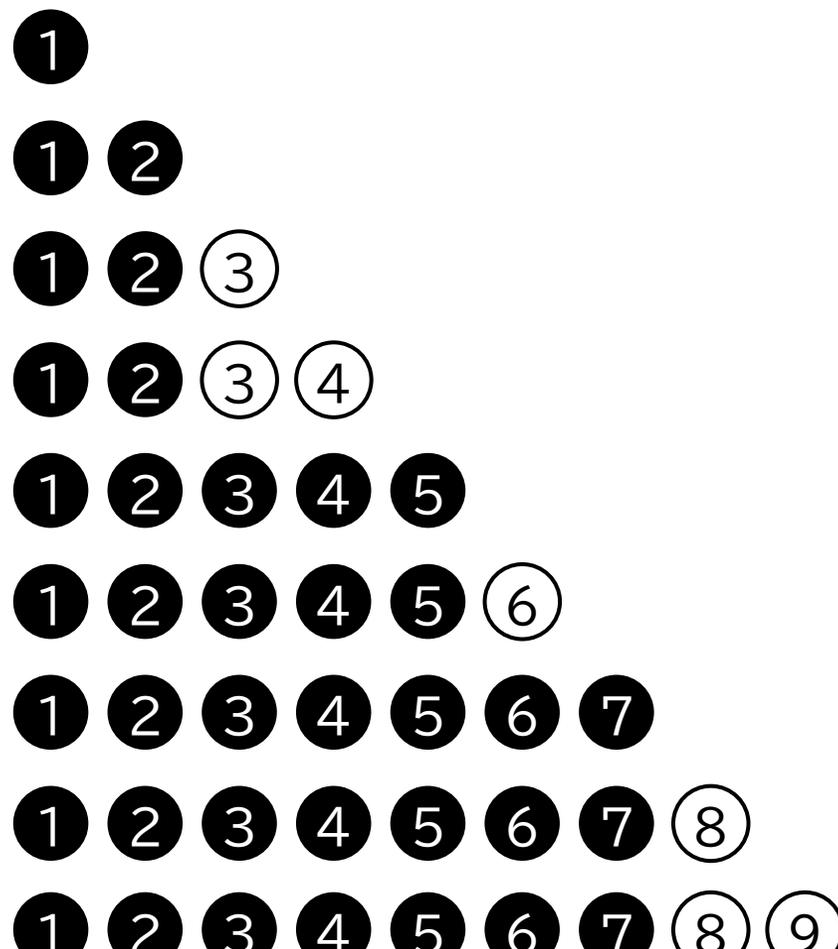
どのような性質があるのでしょうか？

これを探るため、小さいケースで実験してみましよう

結論

どんな場合でも「黒, 黒, ..., 黒 の後に
白, 白, ..., 白」という状態になる!

例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合



3 小課題 2 の解法

結論

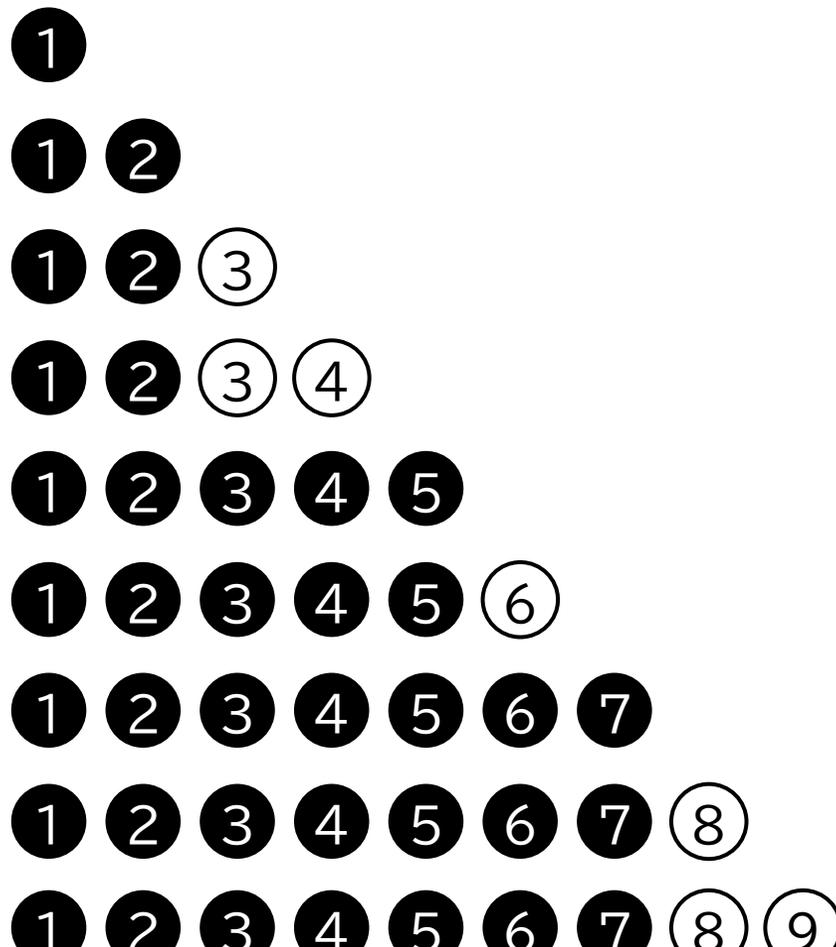
どんな場合でも「黒, 黒, ..., 黒 の後に
白, 白, ..., 白」という状態になる!

どうしてそんなことになるのか?

k 個石を置いたとき「黒, ..., 黒, 白, ..., 白」となっていると仮定する

- ① もし白が置かれると「黒, ..., 黒, 白, ..., 白, 白」となる
 - ② もし黒が置かれると「黒, ..., 黒, 黒, ..., 黒, 黒」となる
- $k + 1$ 個でも「黒, ..., 黒, 白, ..., 白」に!

例: $A = (1, 1, 2, 2, 1, 2, 1, 2, 2)$ の場合



3 小課題 2 の解法

解法

一番左が黒であれば、一番右の黒まで全部黒になる（それより右は全部白）

入力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥ ⑦ ⑧ ⑨



出力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥ ⑦ ⑧ ⑨

3 小課題 2 の解法

解法

一番左が黒であれば、一番右の黒まで全部黒になる（それより右は全部白）

入力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥ ⑦ ⑧ ⑨



出力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥ ⑦ ⑧ ⑨

実際にプログラムを書くときは…

$A_1 = A_i$ となる最大の i まで、
全部色 A_1 で塗られる

ということになります

当然、計算量は $O(N)$

3 小課題 2 の解法

解法

一番左が黒であれば、一番右の黒まで全部黒になる（それより右は全部白）

実際にプログラムを書くときは…

60点獲得!

1からNまでの最大のkまで、k番目まで塗られるというようになります

入力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥ ⑦ ⑧ ⑨



出力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥ ⑦ ⑧ ⑨

当然、計算量は $O(N)$

Chapter IV

小課題 3 (満点) の解法

Sous-tâche 3

4

満点解法

実は、一般の場合でも、小課題 2 と同じような性質がある

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

入力: ① ② ③ ④ ⑤ ⑥

①

① ②

① ② ③

① ② ③ ④

① ② ③ ④ ⑤

① ② ③ ④ ⑤ ⑥

4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

この性質を使って、答えを求めよう!



4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

この性質を使って、答えを求めよう!



最も右の赤色はここなので...

4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

この性質を使って、答えを求めよう!



これより左が全部赤とわかる!

4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

この性質を使って、答えを求めよう!



これより左が全部赤とわかる!

Question. 残りの部分はどうやって求める?

4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

一旦 5 番目までの石の存在を忘れることにしよう（後の結果には関係ない）



4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

一旦 5 番目までの石の存在を忘れることにしよう（後の結果には関係ない）



最も右の黄色はここなので…

4

満点解法

性質

最も右の色 A_1 の石までが、全部色 A_1 に塗り替わる

一旦 5 番目までの石の存在を忘れることにしよう（後の結果には関係ない）

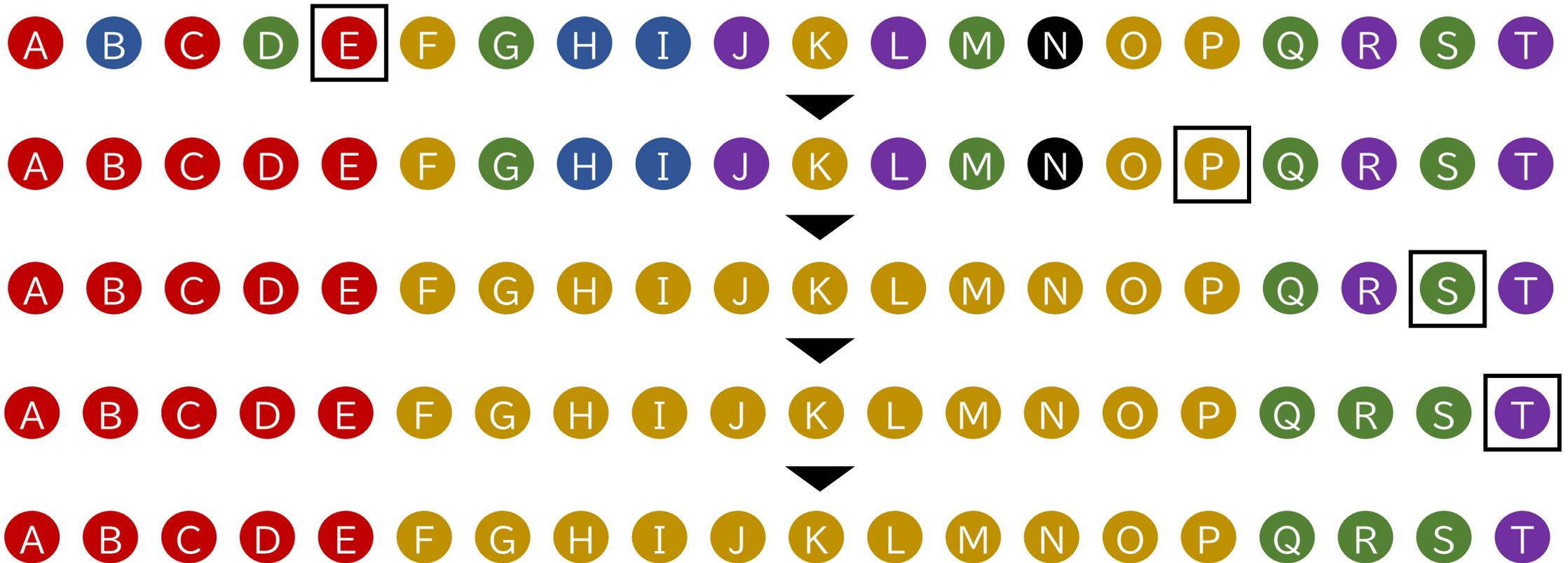


これより左が全部黄色とわかる!

4

満点解法

残りも同様にやっていると、次のようになります



4 満点解法

残りも同様にやっていくと、次のようになります

しかし、最悪ケースでは N ステップかかる

計算量 $O(N^2)$ になってしまう！

A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T

4

満点解法

Question. 各ステップで「どこまで塗り替わるか」は、どうやって高速計算できるか？

4

満点解法

Question. 各ステップで「どこまで塗り替わるか」は、どうやって高速計算できるか？

アイデア

各色に対して、最も右のものを前計算する



(この例だと、赤: E、青: I、黄: P、緑: S、紫: T、黒: N)

C++ では map を使って実装すると便利

4

満点解法

すると…? (最も右は 赤: E、青: I、黄: P、緑: S、紫: T、黒: N)

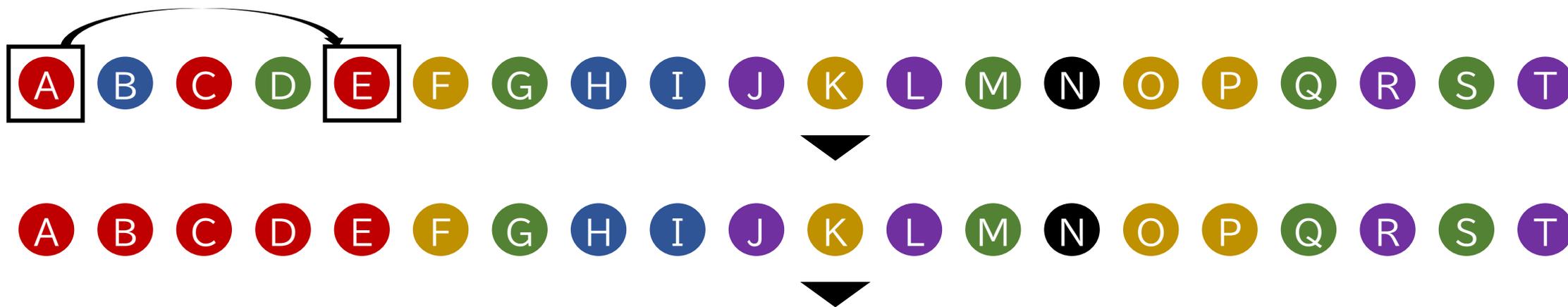


赤で最も右なのは E
(前計算の結果を利用)

4

満点解法

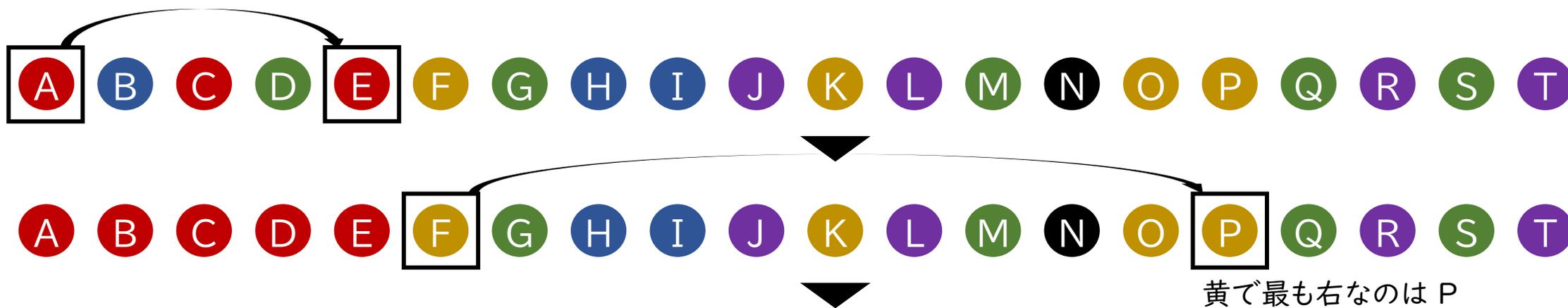
すると…? (最も右は 赤: E、青: I、黄: P、緑: S、紫: T、黒: N)



4

満点解法

すると…? (最も右は 赤: E、青: I、黄: P、緑: S、紫: T、黒: N)

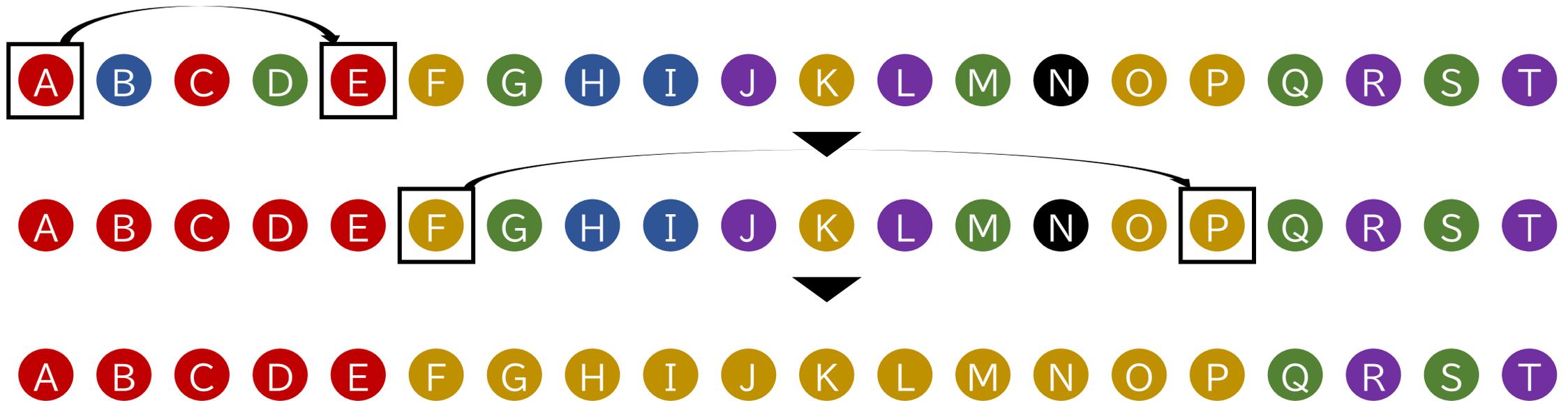


黄で最も右なのは P
(前計算の結果を利用)

4

満点解法

すると…? (最も右は 赤: E、青: I、黄: P、緑: S、紫: T、黒: N)



4 満点解法

すると…? (最も右は 赤: E、青: I、黄: P、緑: S、紫: T、黒: N)

前計算の結果を利用すれば

1ステップをすぐに終わられる!

4 満点解法

計算量について

- map を使うとアクセスに $O(\log n)$ かかります
- そのため、全体計算量 $O(N \log N)$ で解けます

別解について

- ハッシュマップ (unordered_map) を使うと計算量 $O(N)$ になります
- 圧縮を使って同じ計算量で解く解法もあります

4 満点解法

計算量について

- map を使うとアクセスに $O(\log n)$ かかります

そのため、全体計算量 $O(N \log V)$ で解けます

1000点獲得!

別解について

- ハッシュマップ (unordered_map) を使うと計算量 $O(N)$ になります
- 圧縮を使って同じ計算量で解く解法もあります

Chapter V

得点分布

Répartition des scores

5

得点分布

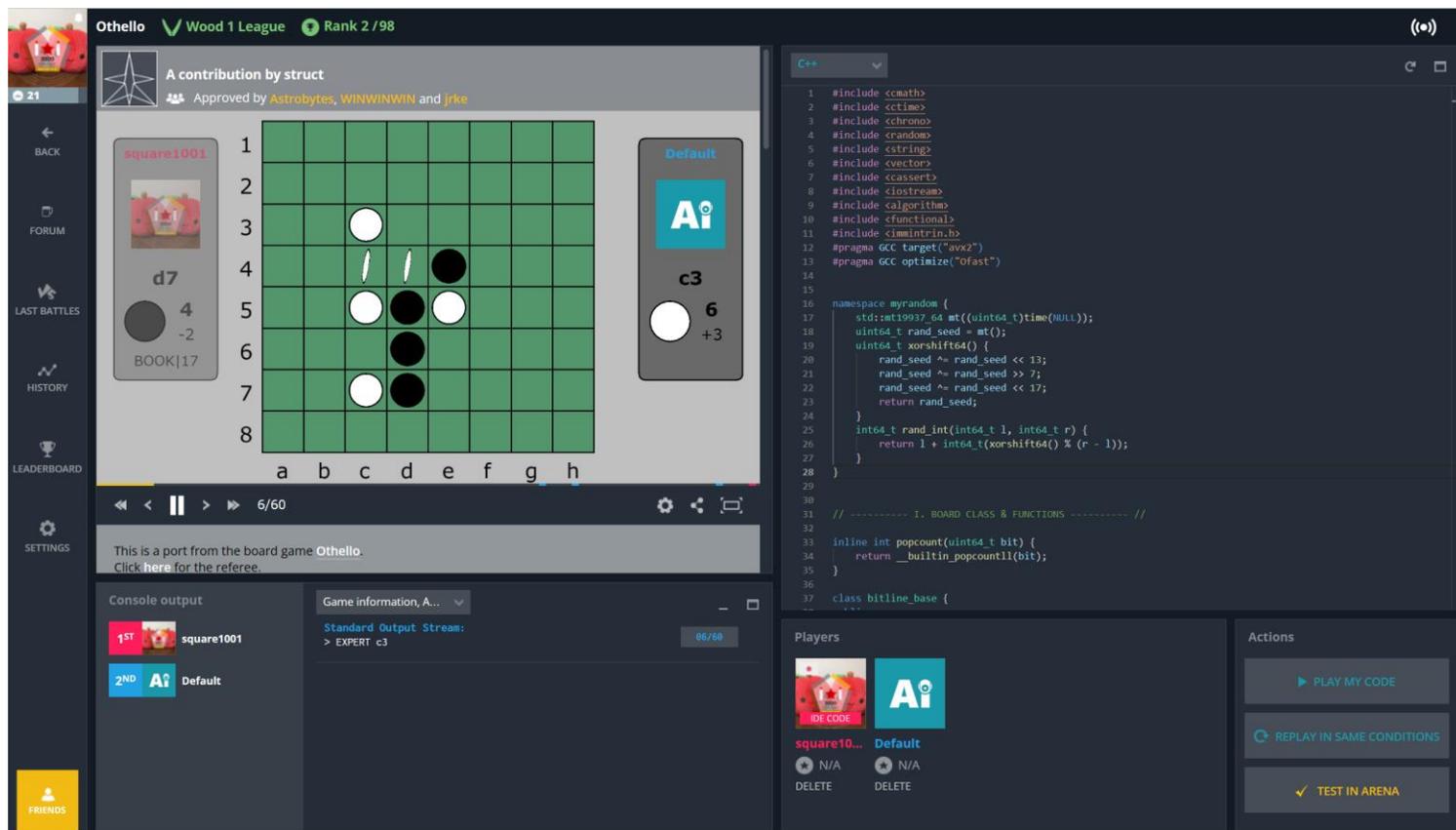
得点分布

- 100 点：135 人
- 60 点（小課題 1+2）：25 人
- 35 点（小課題 2）：3 人
- 25 点（小課題 2）：6 人

5 宣伝

CodinGame というサイトでオセロ AI を作って遊べます

- 打倒 square1001 !



The screenshot displays the CodinGame interface for an Othello game. The main area shows an 8x8 board with columns labeled a-h and rows 1-8. The board contains several pieces: white pieces at (c,3), (c,4), (d,4), (e,4), (c,5), (d,5), (e,5), (c,6), (d,6), (e,6), (c,7), (d,7), and (e,7); black pieces at (d,4), (e,4), (d,5), (e,5), (d,6), (e,6), and (d,7), (e,7). The player 'square1001' is in the first position with a score of d7 (4 pieces, -2 points) and a book of 17. The AI player 'Default' is in the second position with a score of c3 (6 pieces, +3 points). The game is titled 'Othello' and is part of the 'Wood 1 League' with a rank of 2/98. The code editor on the right shows C++ code for a random number generator and a popcount function. The console output shows the game information and the player's score.