

# 実践・最強最速のアルゴリズム勉強会

## 第五回 講義資料



AtCoder株式会社 代表取締役  
高橋 直大

- 本講義では、ソースコードを扱います。
- 前面の資料だけでは見えづらいかもしれないので、手元で閲覧できるようにしましょう。
- URLはこちらから
  - <http://www.slideshare.net/chokudai/wap-atcoder5>
  - URLが打ちづらい場合は、Twitter: @chokudaiの最新発言から飛べるようにしておきます。
    - フォローもしてね！！！！
  - はじっこに座ると真ん中に入れなくなるので、真ん中の方に座ってください！

# 目次

---

1. 勉強会の流れ
2. 難問に挑戦！
3. 本日のまとめ

# 勉強会の流れ

---

1. 勉強会の日程
2. 1日の流れ

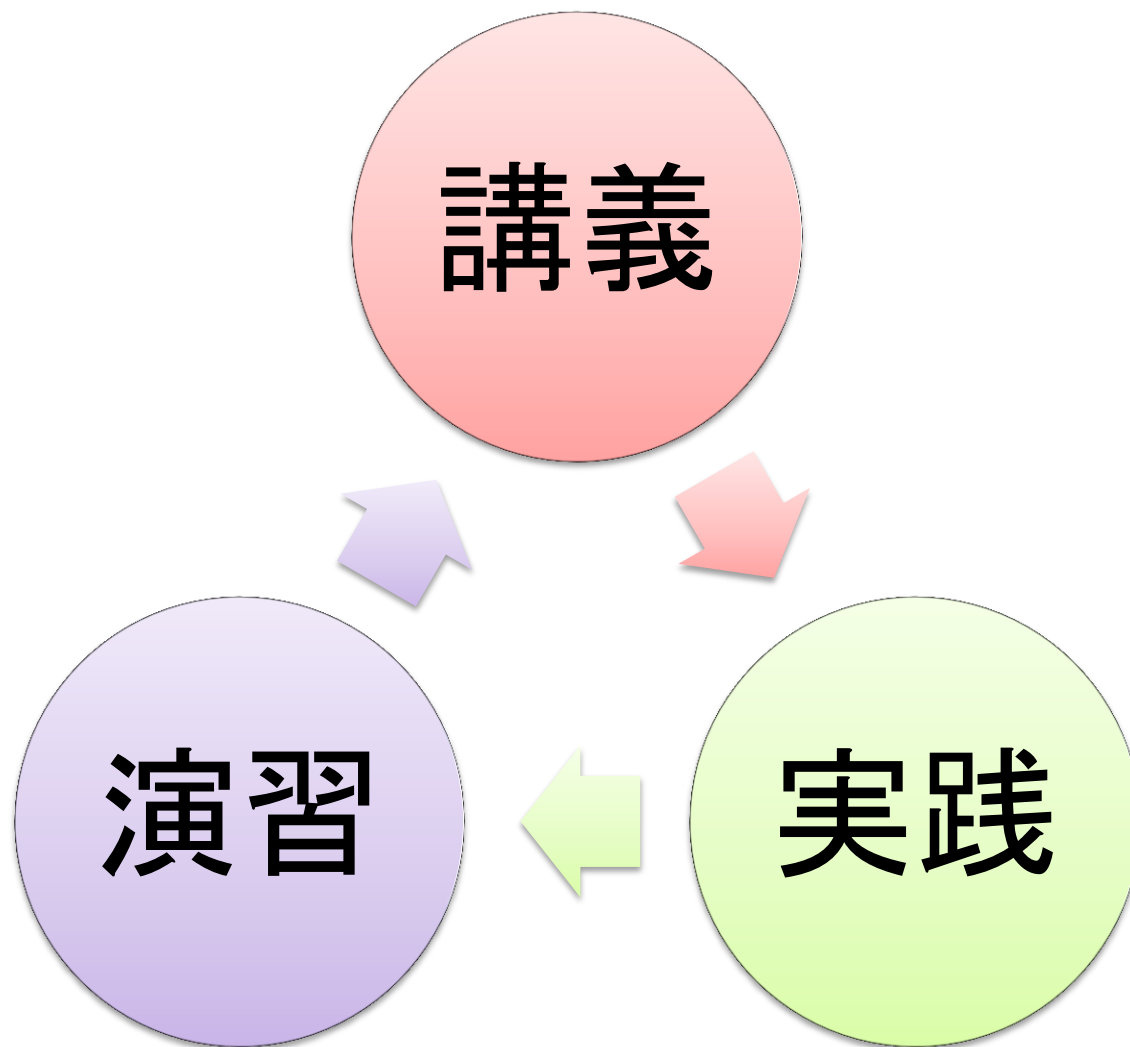
1日目 シミュレーションと全探索

2日目 色々な全探索

3日目 動的計画法とメモ化再帰

4日目 動的計画法と計算量を減らす工夫

5日目 難問に挑戦！



## 講義

- 基礎的なアルゴリズムを学ぶ
- 必要な知識を補う

## 実践

- 実際に問題例を見る
- コードでの表現方法を覚える

## 演習

- 自分で問題を解いてみる！
- コードを書いて理解を深める

- 演習について

- 実力差があると思うので、暇な時間が出る人、ついていけない人、出ると思います。
  - どうしようもないので、早い人は支援に回ってもらえると嬉しいです！
- 解らないことがあったら、#WAP\_AtCoderでTwitterに投稿！
  - 多分早く終わった人が質問回答してくれます。
  - 具体例はこんな感じ
    - 「今やってる問題どれですか！」
    - 「この解答のWAが取れません！ <http://~~>」
    - 「コンパイルエラー出るよーなんでー>< <http://~~>」
    - とりあえずコードが書けてたら、間違っても提出してURLを貼りつけよう
- もちろん、手を上げて質問してくれてもOK!
  - 回りきれる範囲では聞きに行きます。



## 今日の流れ

---

1. 前回までの復習
2. 今回やること

- 全探索
  - 枝分かれの数が定数の場合（第一回）
    - N重のforループによる全探索
  - 枝分かれの回数が不定の場合（第二回）
    - 深さ優先探索
    - 幅優先探索
    - Bitを利用した深さ優先探索
      - 枝分かれが二股の時限定

- 計算が間に合わない場合
  - 計算量の概念を用いた計算時間の予測(第3回)
  - メモ化再帰(第3回)
    - 深さ優先探索をメモするようにしたもの
  - 動的計画法(第3・4回)
    - メモ化再帰の向きを逆転し、forループのみで書けるように！
  - 貪欲法(第4回)
    - 探索せずに、正しい方針を決め打ちできるように！

- 難問に挑戦！
  - これまで習ったツールのみで解くことが出来る、最高峰の問題に挑戦してみよう！

## 今日の目次

---

1. 難しい問題がなぜ難しいか？
2. 今日取り組む問題
3. 全探索で難しい問題
4. 動的計画法で難しい問題

- よくある誤解
  - 「全探索」の問題はかんたん
  - 「動的計画法」の問題は難しい
  - 「最小費用流」の問題はものすごく難しい
- こういうむずかしさの分類は、全然あてにならない！
  - 難しさを表す1要因ではない

- 競技プログラミングにおけるむずかしさって？
  - スカラー値で表すのであれば、「解けた人数」で表せる
  - しかし、問題によって、難しさの質が違う
    - なぜ難しいのかを考えよう！

- 競技プログラミングにおける、三大要素
  - 実装力
    - 解き方が分かった時に、そのプログラムをミスなく書くことが出来るか？
    - どれだけコード長が長い？どれだけ複雑なプログラムになるか
  - 知識力
    - 問題で要求されている、典型アルゴリズムを知っているか否か
  - 発想力
    - 問題で要求されている回答にたどり着くまでに、どれだけの論理展開が必要か？
    - 知識が十分にあると仮定した上で、どれだけ回答に近づきやすいか？
- 三つの要素は完全に独立ではない
  - 知識をアイデアで補ったり、発想を他の問題の知識で補ったり



- 実装力

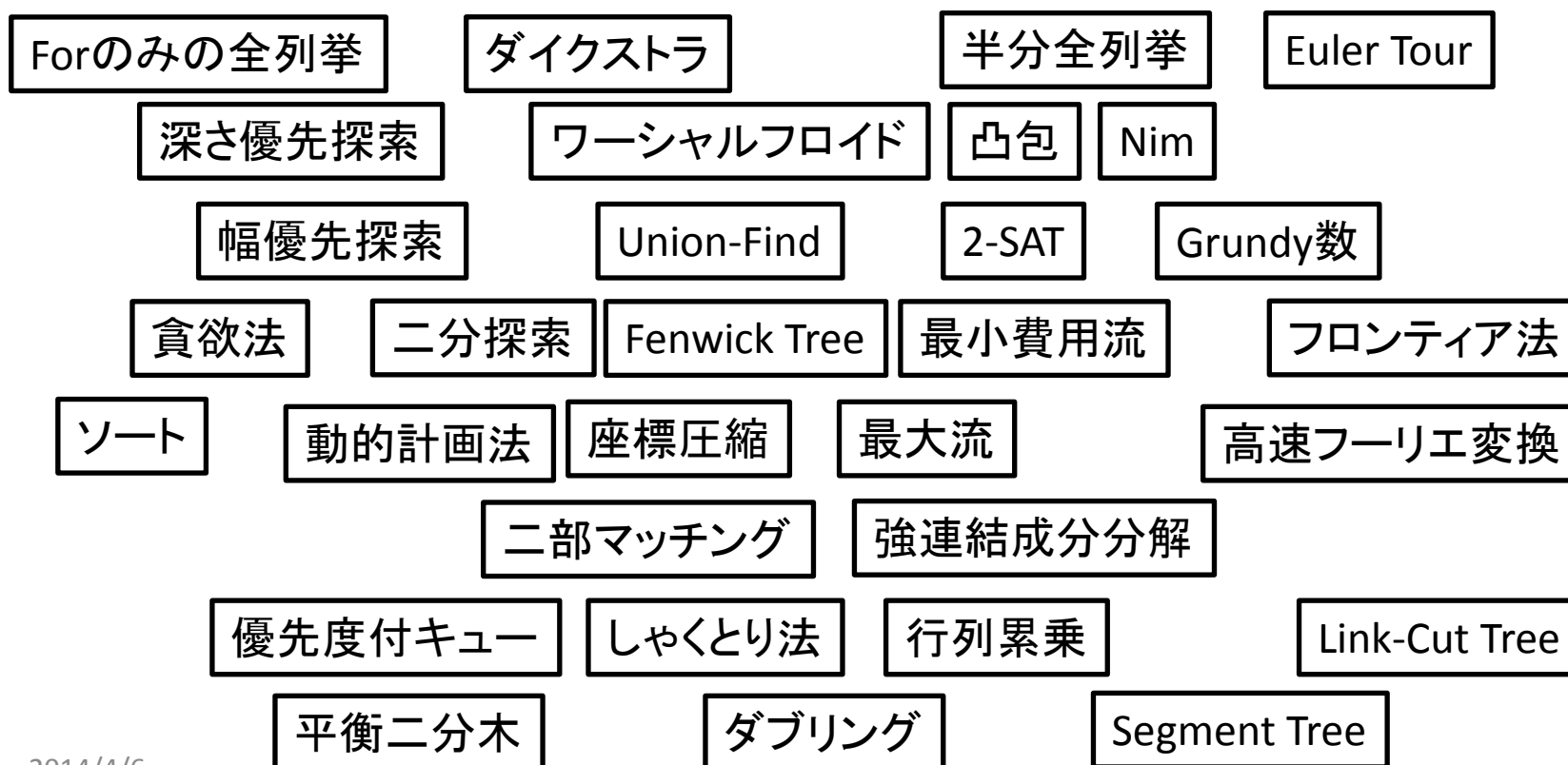
- コーディングを、早く正確に出来るか？
- 短くまとまったコードに落とし込めるか？
- 複雑なコードでも手を止めずにコードを書けるか？

- 攻略方法

- バグなく素早く実装するのは練習あるのみ！
  - 人によっては、タイピング練習もした方が良い場合も？

- 実装力が問われる問題
  - 天下一プログラマーコンテスト2013 決勝C問題
    - [http://tenka1-2013-final.contest.atcoder.jp/tasks/tenka1\\_2013\\_final\\_c](http://tenka1-2013-final.contest.atcoder.jp/tasks/tenka1_2013_final_c)
    - ジグソーパズルの探索。実装量が非常に多い

- 知識力とそれに対応するアルゴリズム
  - データ構造も含む      ここに書いたのは一部！



- 知識力 攻略方法
  - さまざまな方法で知識をつけよう！
    - 本を読む
      - 最強最速アルゴリズムマー養成講座
      - プログラミングコンテストチャレンジブック
    - コンテストに出る
      - 解けなかった問題を復習することで新たなアルゴリズムを発見
    - 研究をする
      - 得意分野のアルゴリズムは自動的に詳しくなる！

- 知識力が問われる問題
  - QUPC2014 G 立ち入り禁止区域
    - [http://qupc2014.contest.atcoder.jp/tasks/qupc2014\\_g](http://qupc2014.contest.atcoder.jp/tasks/qupc2014_g)
    - 凸包を求めるアルゴリズムを知っているかどうか問われる
  - AtCoder上ではあまり多くありません。

- 発想力

- 最終的にやることが同じでも、問題によって解き方が全く違う。
- 問題文を見てから、その回答に辿り着くまで、どれだけのステップがあるか？

- 同じ問題でも、発想力の要求度合いは変えられる
- 具体例
  - ABC006 スフィックスのなぞなぞ
    - 「この街には人間が  $N$  人いる。人間は、大人、老人、赤ちゃんの 3 通りだ。  
この街にいる人間の、足の数の合計は  $M$  本で、大人の足は 2 本、老人の足は 3 本、赤ちゃんの足は 4 本と仮定した場合、存在する人間の組み合わせとしてあり得るものを 1 つ答えよ。」

- 同じ問題でも、発想力の要求度合いは変えられる
  - 「ある規則性」を見つける必要がある問題である時
    - その規則性を見つけやすい入出力例を用意するか否か
    - そもそもその規則性を問題文中に書いてしまえば、同じ問題でも難易度はガクッと下がる
  - コーナーケースが存在する時
    - そのコーナーケースを入出力例で用意してしまえば、嵌る人は減る
      - これも大きな難易度減少となる



- 発想力 攻略方法

- 問題に対する慣れが一番大切！

- 「知識力」は、問題に対する大きな括りでの知識
    - 「発想力」は、小さな問題に対して、「この問題はあの問題と似てる！」といったような関連付けを行い、発想を生み出す手助けとなる。

- 数学力なども相関が大きい？

- このためだけに数学を学ぶのは少し非効率かも

- 発想力が問われる問題
  - 貪欲法の大抵の問題
    - AtCoder Regular Contest 014 C問題 魂の還る場所
      - [http://arc014.contest.atcoder.jp/tasks/arc014\\_3](http://arc014.contest.atcoder.jp/tasks/arc014_3)
  - 動的計画法の大抵の問題
  - 全探索で間に合わない大抵の問題

- 知識力

- これまでの4日間で、AtCoderで戦う上で、十分な概念の学習は出来ました！

- 実装力

- これからAtCoderのコンテストに出場していくことで、高めていきます！
  - あんまり勉強会で教えるものでもないです

- 発想力

- **ここを考えるのが一番楽しいです！**
  - たまに思いつかない自分に絶望して辛くなることも。「解けないのが普通」「解けたら自分すごい！」と思うようにしましょう。
- 今回は、ここを問われる問題を重点的に！

# 全探索の難しい問題

---

- 全探索で難しい問題って？
  - 全探索は、「全て調べるだけ」の簡単な問題なはず？
    - それでも、難しいパターンが存在する！
  - 難しいパターンは、おおよそ以下の2通り
    - 実装力が求められるパターン
      - 全探索を実装すること自体が難しい！
      - 全探索でやることが複雑！
    - 発想力が求められるパターン
      - 全探索をどう使っていいかわからない！
      - 全探索に全く見えない！

- 全探索 発想力要求レベル0
- AtCoder Regular Contest 001 センター採点
  - [http://arc001.contest.atcoder.jp/tasks/arc001\\_1](http://arc001.contest.atcoder.jp/tasks/arc001_1)
- 問題概要
  - 4択クイズと、その回答が与えられる。
  - 高橋君は、1～4の全てに同じ答えを付けたが、どれを選んだか忘れてしまった。
  - 高橋君の正解数の最小値と最大値を求めなさい。

- 入力例
  - 9 ←文字数
  - 131142143 ←解答
- 出力例
  - 4 1
  - 選択肢1を選ぶと4問正解となり、これが最高
  - 選択肢2を選ぶと1問正解となり、これが最低

- 解説

- 最早、問題が、「全探索をみなさい」と語りかけてきている
  - 1～4について全通り調べてみればいいんだね、と絶対思う
- だったら素直に全探索してあげれば良い
- 自明かつ第1回でも取り上げたので、コードは省略

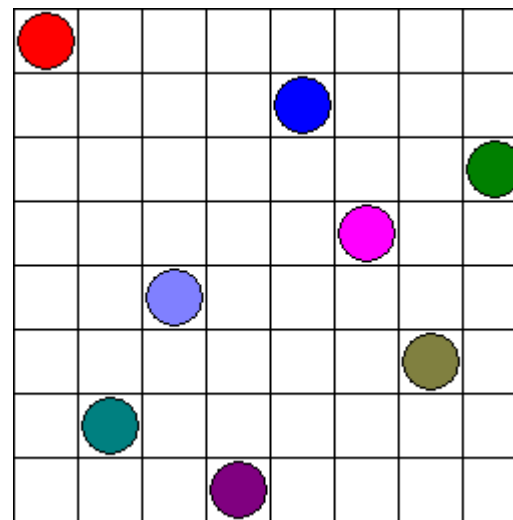
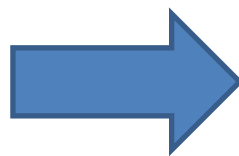
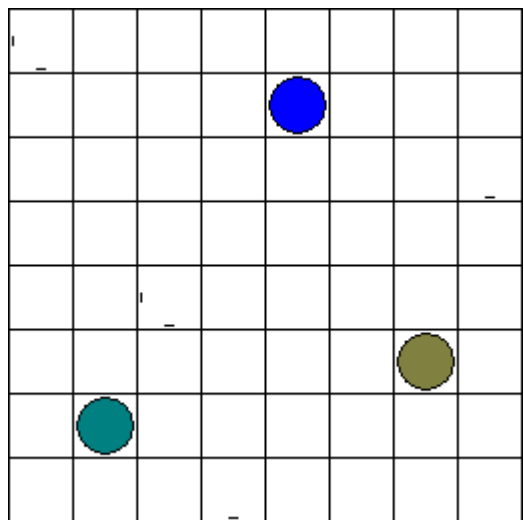


- ARC001 C問題 パズルのお手伝い

- [http://arc001.contest.atcoder.jp/tasks/arc001\\_3](http://arc001.contest.atcoder.jp/tasks/arc001_3)

- 問題概要

- 8\*8のマス目が与えられます。8個の駒を、「たて」「よこ」「ななめ」で同じ列に存在しないように配置したいです。最初に3個配置されているので、残りのマス进行埋めなさい。無理ならNo Answerと出力



- 解説

- 「全てのパターンを調べなさい」と問題文には書かれていない。
  - 何か工夫して置くようなパターンも考えられる
- だが、ボードも小さいので、クイーンの置き方を全通り試せることが十分想像可能
  - 実装は結構大変
- 深さ優先探索などで、クイーンの置き方の全パターンを試してあげれば良い。
  - ソースコードは省略

- 全探索 発想要求レベル2

- AtCoder Regular Contest 020 縞模様

- [http://arc020.contest.atcoder.jp/tasks/arc020\\_2](http://arc020.contest.atcoder.jp/tasks/arc020_2)

- 問題概要

- 色つき画用紙が $n$ 枚与えられる

- これを縞模様(2種類の色が交互にくる模様)になるように、画用紙を塗り替えたい。

- 塗り替える必要のある最小数を求めなさい。

- 実際は絵具の費用があるので、これに $c$ を掛ける。

- $n \leq 100$ 、色の種類 $C \leq 10$

- 問題のイメージ

- こんな感じで画用紙が与えられる

- 入力例を示すのであれば、

- 7 1

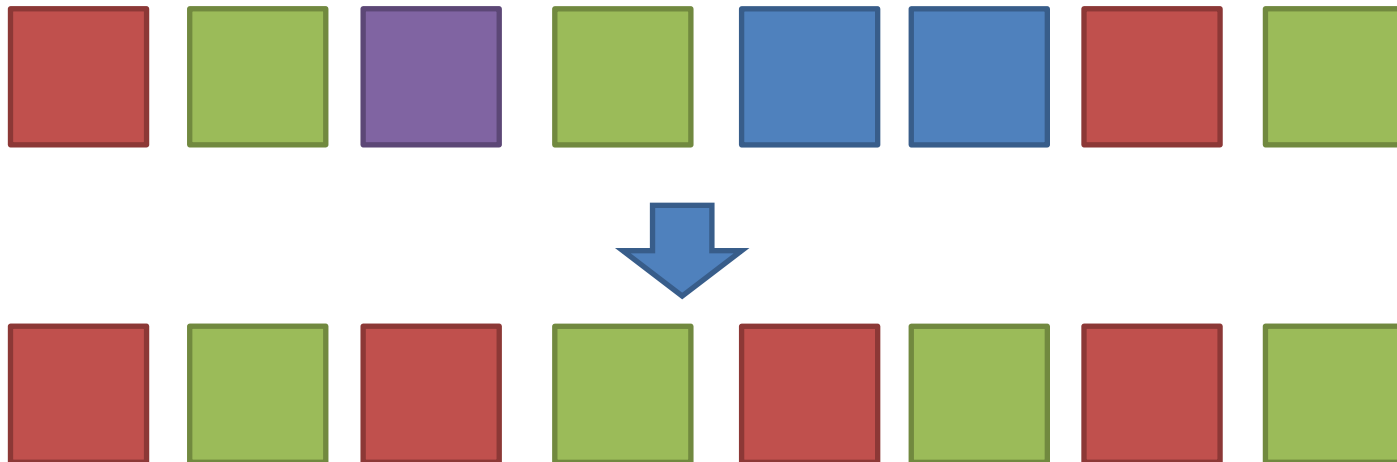
- 1 2 3 2 4 4 1 2の様な感じ。本当はスペース区切りでなく改行



- 問題のイメージ

- こんな感じで画用紙が与えられる

- こんな感じで塗り替える！
    - 今回の場合は3枚！



- 全探索をしよう！
  - まずは最初の画用紙の塗り替えパターンが10通り！



- 全探索をしよう！

- まずは最初の画用紙の塗り替えパターンがC通り！

- 次の画用紙もC通り！

- こうやっていくと、計算量は $O(C^n)$

- $C = 10, n = 100$ で、凄い大きな数になってしまう！ 全探索出来ない！



- 全探索出来ないの？
  - 「画用紙の全ての塗り替えパターン」を全探索することは出来ない！
  - だからと言って、別の全探索が出来ないわけではない





- 全探索出来ないの？
  - 「画用紙の全ての塗り替えパターン」を全探索することは出来ない！
  - だからと言って、別の全探索が出来ないわけではない

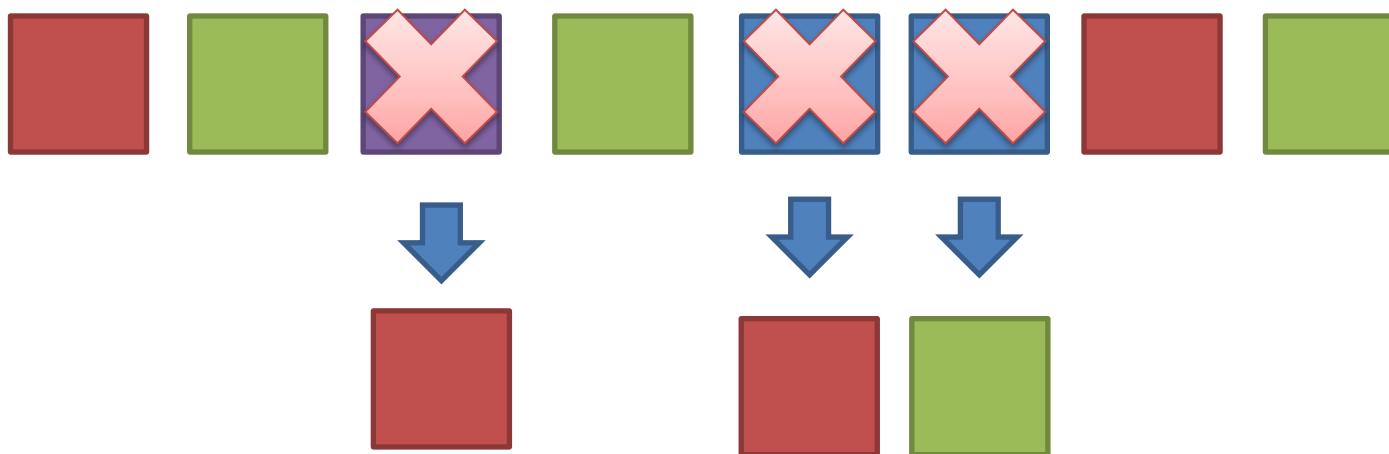


- 他の全探索って？

- 例えば、塗り替える画用紙の全探索

- 以下のように、塗り替える画用紙を全探索してあげる

- 塗り替える色は周りに合わせる。同じ模様になるべき場所に2色以上あったら失敗
- この計算量は $O(2^n)$   $n=100$ の時それでも遅い

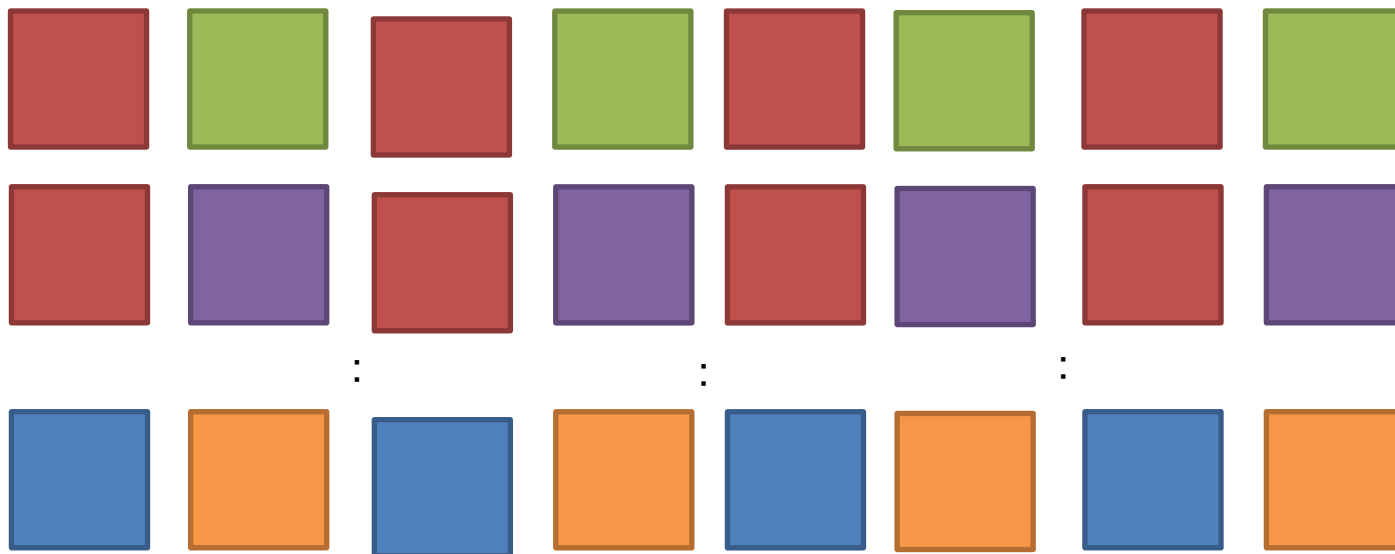


- さらに他の全探索

- 最終的な縞模様の全探索

- これは、 $O(C^2)$ 通りしか存在しない！

- この状態から、塗り替える必要のある画用紙の数を、全通り調べれば良い



- ソースコード

- <http://arc020.contest.atcoder.jp/submissions/157049>

- 入力部

```
void run() {  
    > Scanner cin = new Scanner(System.in);  
    > int n = cin.nextInt();  
    > int c = cin.nextInt();  
  
    > int[] paper = new int[n];  
    > for(int i=0; i<n; i++){  
    >     > paper[i] = cin.nextInt();  
    > }  
}
```

- ソースコード

- <http://arc020.contest.atcoder.jp/submissions/157028>

```
int ret = n;
for(int i=0; i<c; i++){ //1番目の画用紙の色
    > for(int j=0; j<c; j++){ //2番目の画用紙の色
    >     if(i==j) continue;
    >     int count = 0;
    >     for(int k=0; k<n; k++){
    >         if(k%2==0){
    >             //偶数番目 違ったらcount++
    >             if(paper[k]!=i) count++;
    >         }
    >         else{
    >             //奇数番目 違ったらcount++
    >             if(paper[k]!=j) count++;
    >         }
    >     }
    >     //最小値の更新
    >     ret = Math.min(ret, count);
    > }
}
System.out.println(ret * c);
```

- 全探索は、問題に対して1通りとは限らない！
  - 何を全探索するのか？
  - どう全探索するのか？
- 問題によって、「何が全探索出来るか」を考えなければならない！

- 全探索 発想要求レベル2 改題
  - AtCoder Regular Contest 020 縞模様
    - [http://arc020.contest.atcoder.jp/tasks/arc020\\_2](http://arc020.contest.atcoder.jp/tasks/arc020_2)
- 問題概要
  - 色つき画用紙が $n$ 枚与えられる
  - これを縞模様(2種類の色が交互にくる模様)になるように、画用紙を塗り替えたい。
  - 塗り替える必要のある最小数を求めなさい。
    - 実際は絵具の費用があるので、これに $c$ を掛ける。
  - $n \leq 10$ 、色の種類 $C \leq 100000$

- この改題の時、
  - 塗り分けパターンの全探索
    - 計算量は $O(C^n)$
    - $C=100000, n=10$ で、計算回数は $10^{50}$  地球爆発
  - 使う画用紙の全探索
    - 計算量は $O(2^n)$
    - $n=10$ で、計算回数は1024 一瞬！
  - 塗り分けパターンの全探索
    - 計算量は $O(C^2)$
    - $C=100000$ で、計算回数は $10^{10}$  100秒くらいかかる！
- 今度は、2番目に紹介した全探索が有利になった！



- 全探索を考えるコツ
  - 「何が少ない」「何が多い」を把握する
  - 今回の問題で言えば、
    - 「色の種類が非常に少ない」
      - 累乗の肩にも乗れる
    - 「カードの枚数は少な目」
      - $n^3$ くらいまでなら大丈夫そう
      - 累乗の肩には乗れない
  - という意識を持てば、余計な全探索は考えず、適切な全探索を考えることが可能

# 休憩！

---

- 全探索 発想要求レベル3

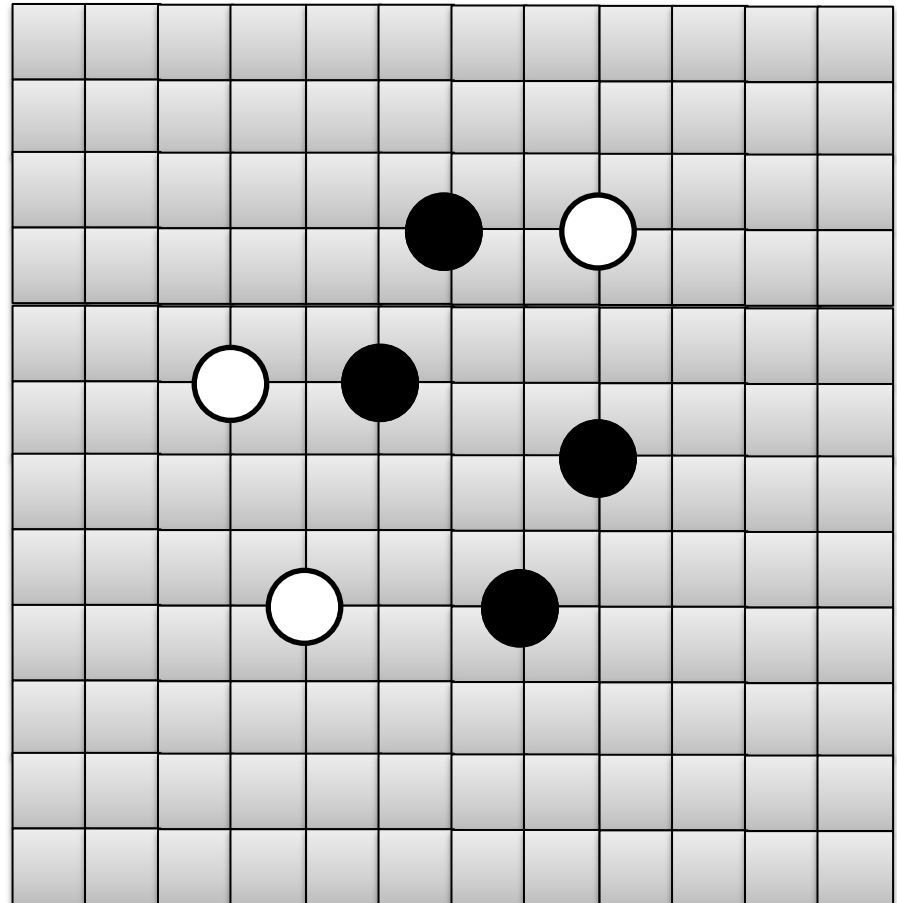
- AtCoder Regular Contest 012 C問題 五目並べチェッカー
  - [http://arc012.contest.atcoder.jp/tasks/arc012\\_3](http://arc012.contest.atcoder.jp/tasks/arc012_3)

- 問題概要

- 19\*19の、五目並べの盤面が与えられる
- 五目並べのルールは、以下のようなものである
  - 石をボード上に交互に打つ
  - 自分の石を5つ以上連続で、たて・よこ・ななめのいずれかの方向で揃えたら勝ち。その時点でゲームが終了する
- 五目並べを進行した上で、登場し得る局面であればYES、そうでなければNOと出力しなさい

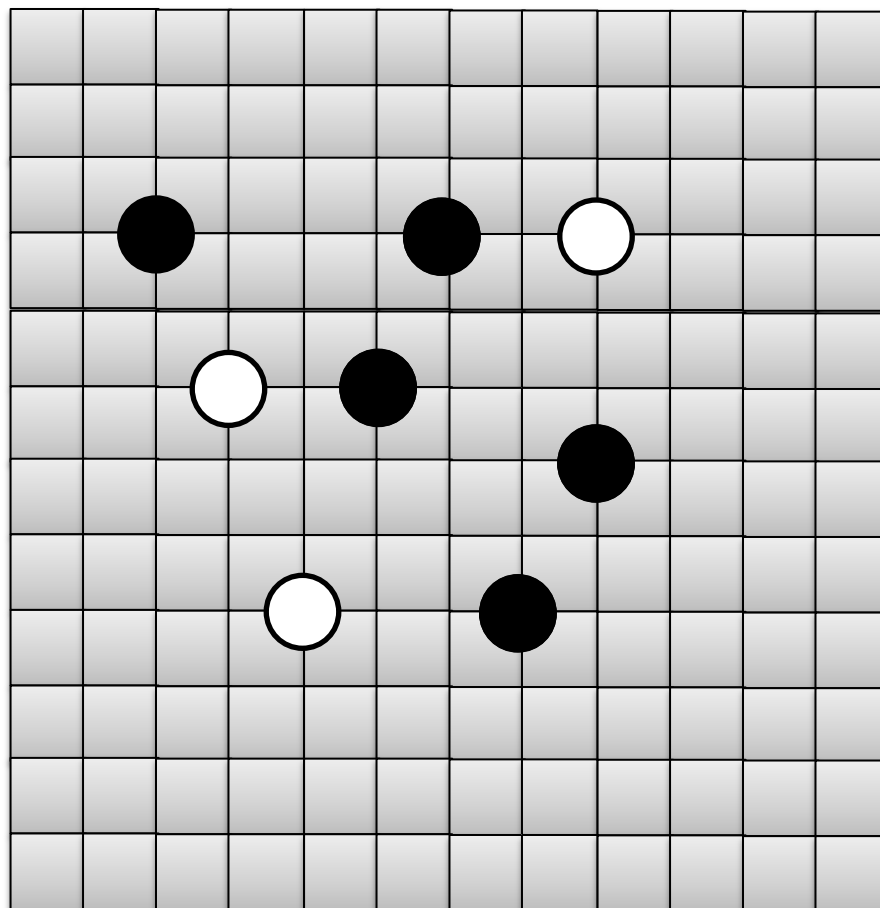
- 問題例

- 先手の黒が4回、白が3回打ったところ
- 黒が先行なので、普通に進行してあり得る状態なので、YES



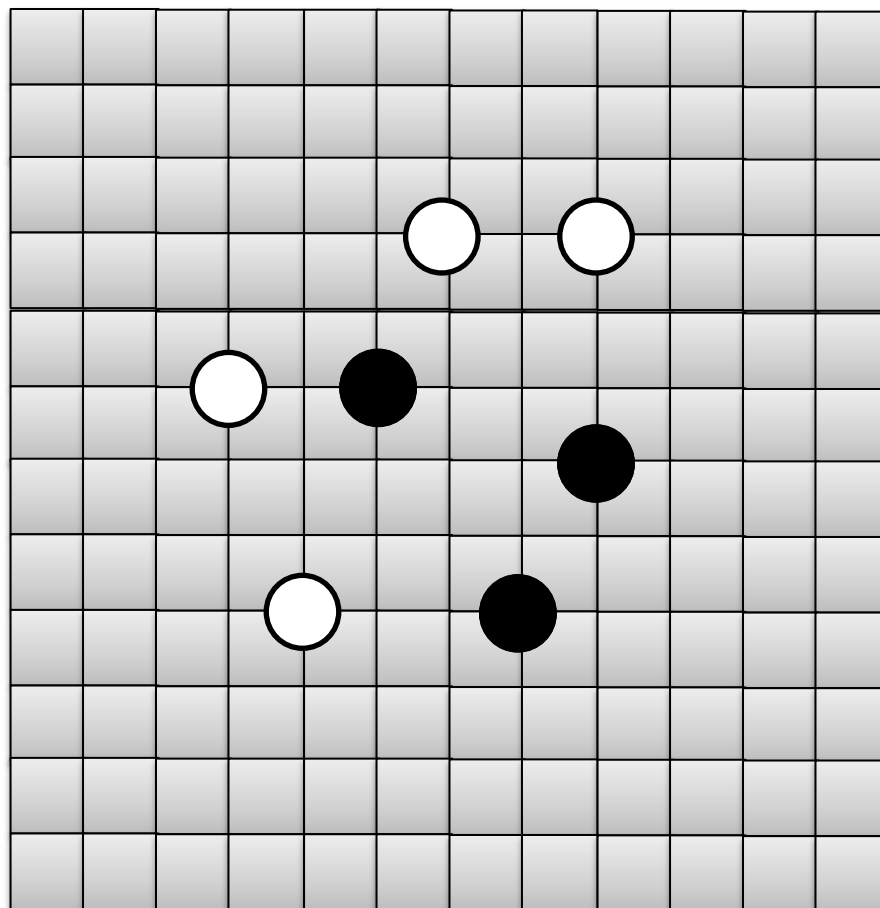
- 問題例

- 先手の黒が5回、白が3回打っている
- これは、黒が2連打していないとあり得ないのでNO



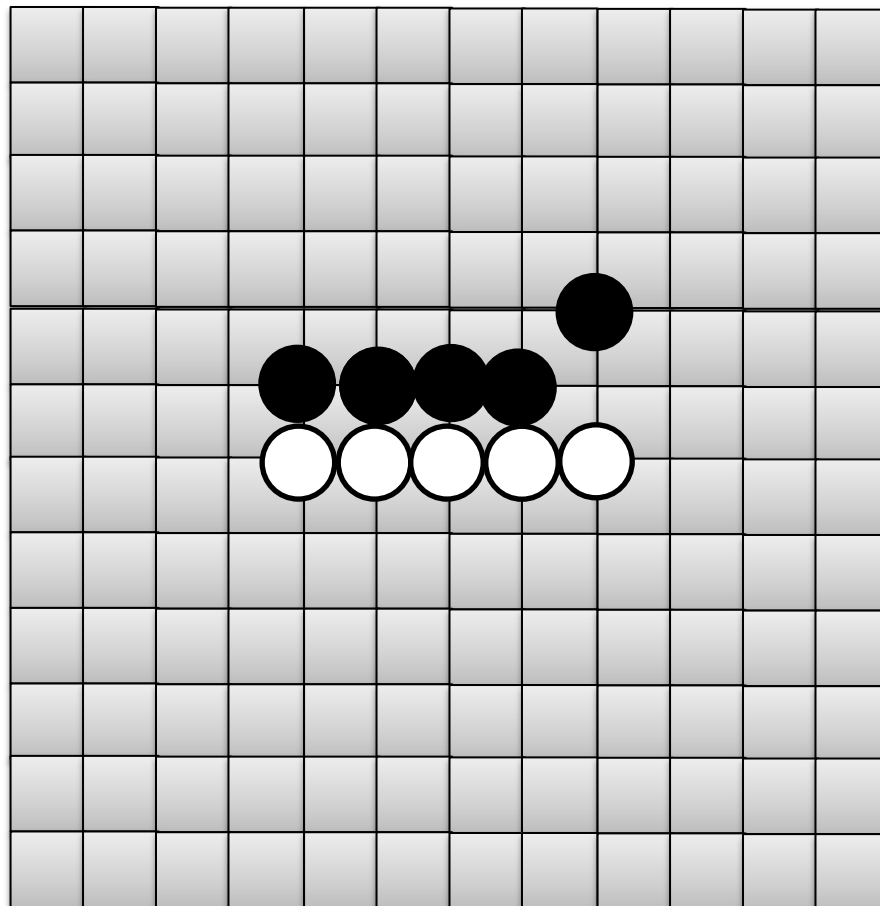
- 問題例

- 先手の黒が3回、白が4回打っている
- これもあり得ない。  
NO



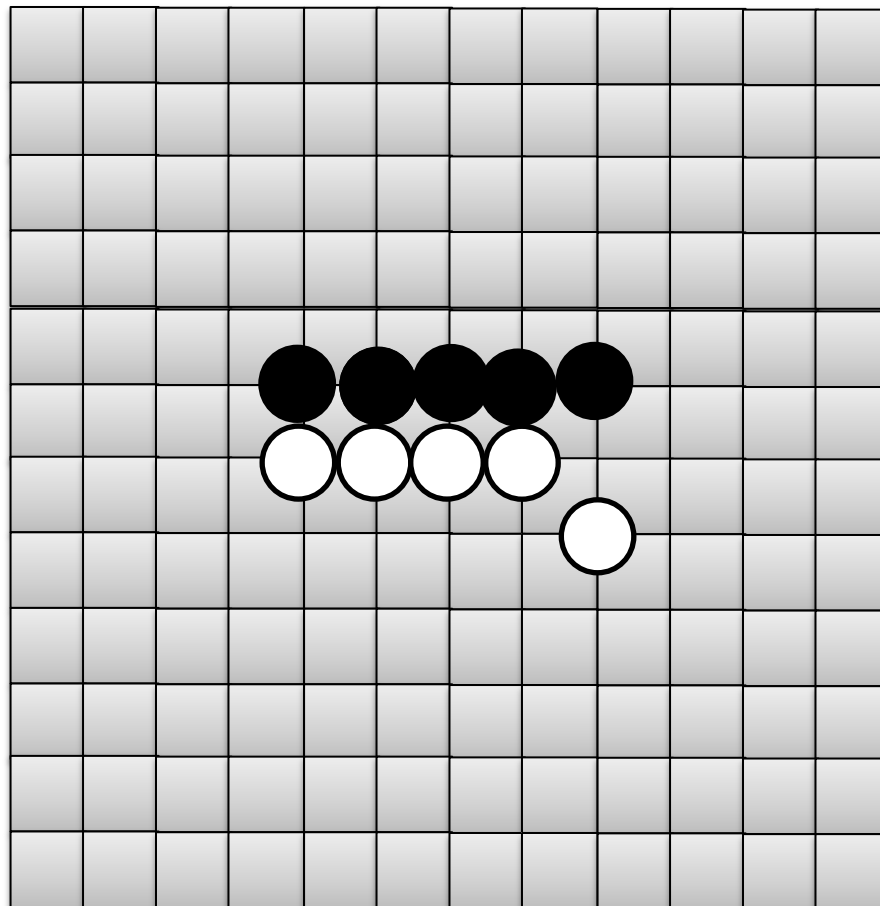
- 問題例

- 先手の黒が5回、白が5回打っている
- 白がちょうど勝ったところ。YES



- 問題例

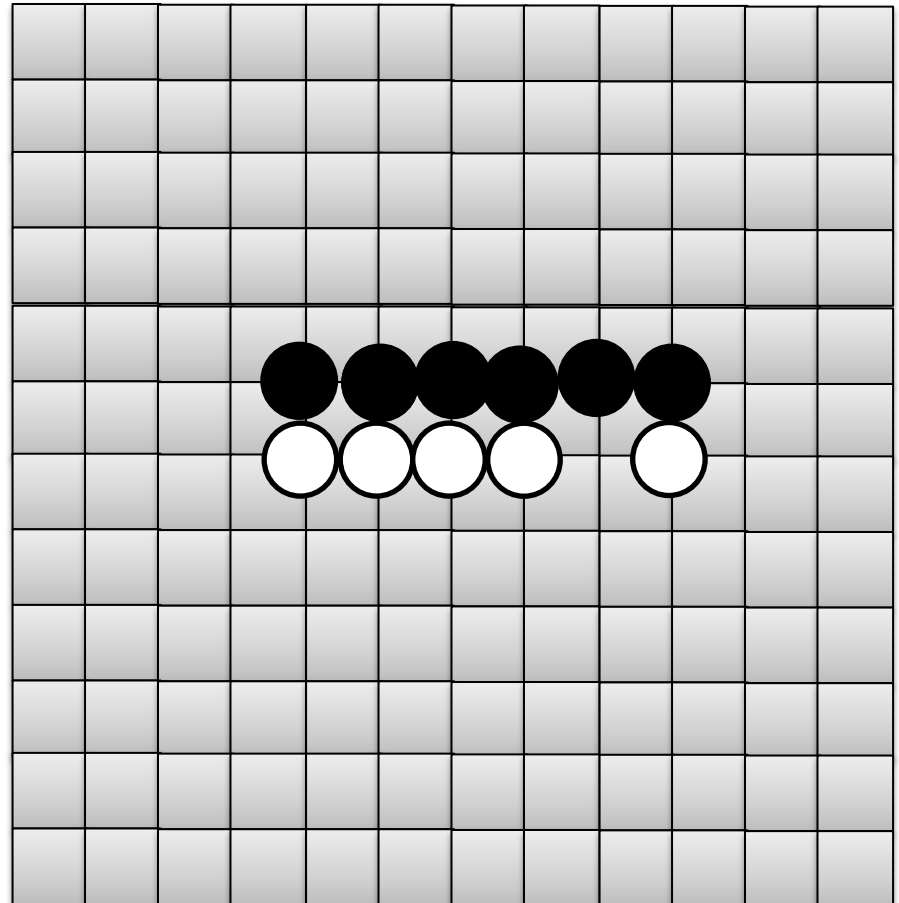
- 先手の黒が5回、白が5回打っている
- 黒が前のターンで確実に勝っているはずなのに、白が5手目を打っている
- これもNO





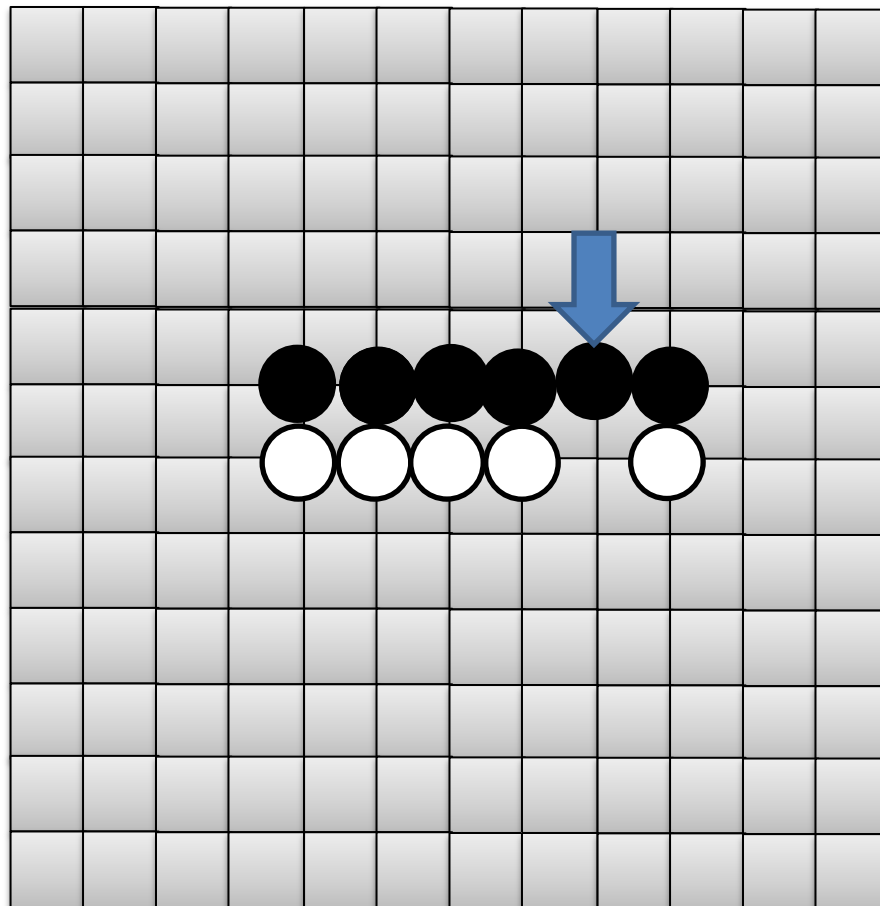
## • 問題例

- 先手の黒が6回、白が5回打っている
- 黒がちょうど勝ったところ？その前のターンで5つ並んでいるはず？



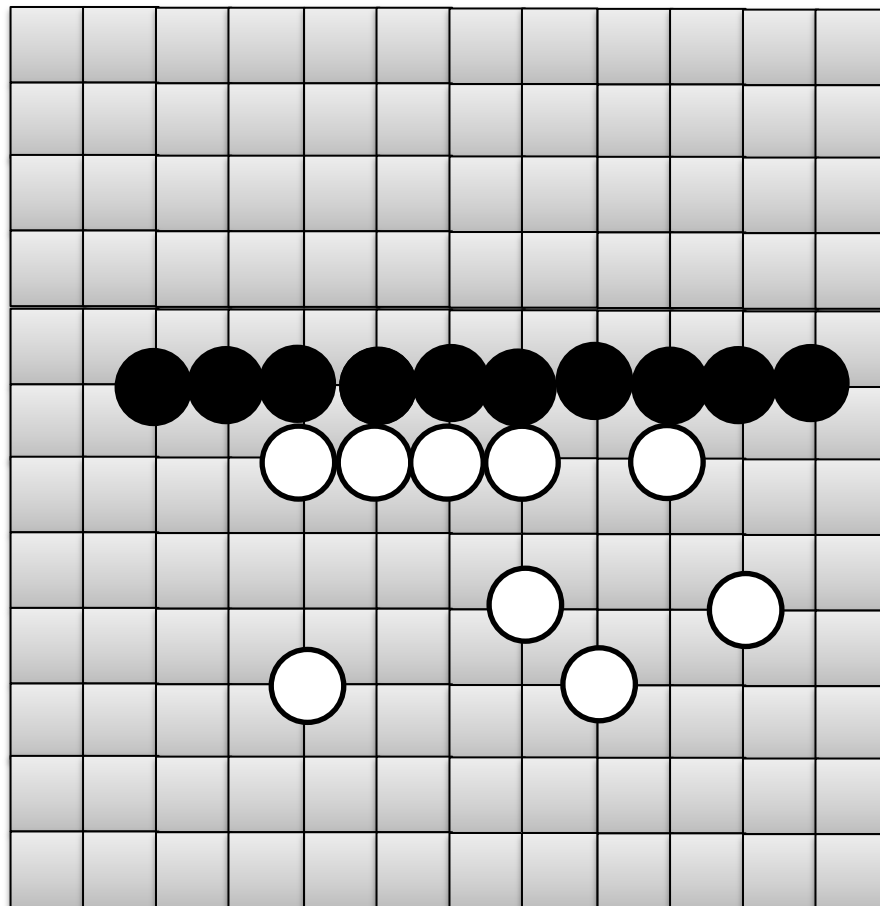
## • 問題例

- 先手の黒が6回、白が5回打っている
- 黒がちょうど勝ったところ？その前のターンで5つ並んでいるはず？
- ここに最後に打ったのであれば、この瞬間に勝ちになったところなのでYES



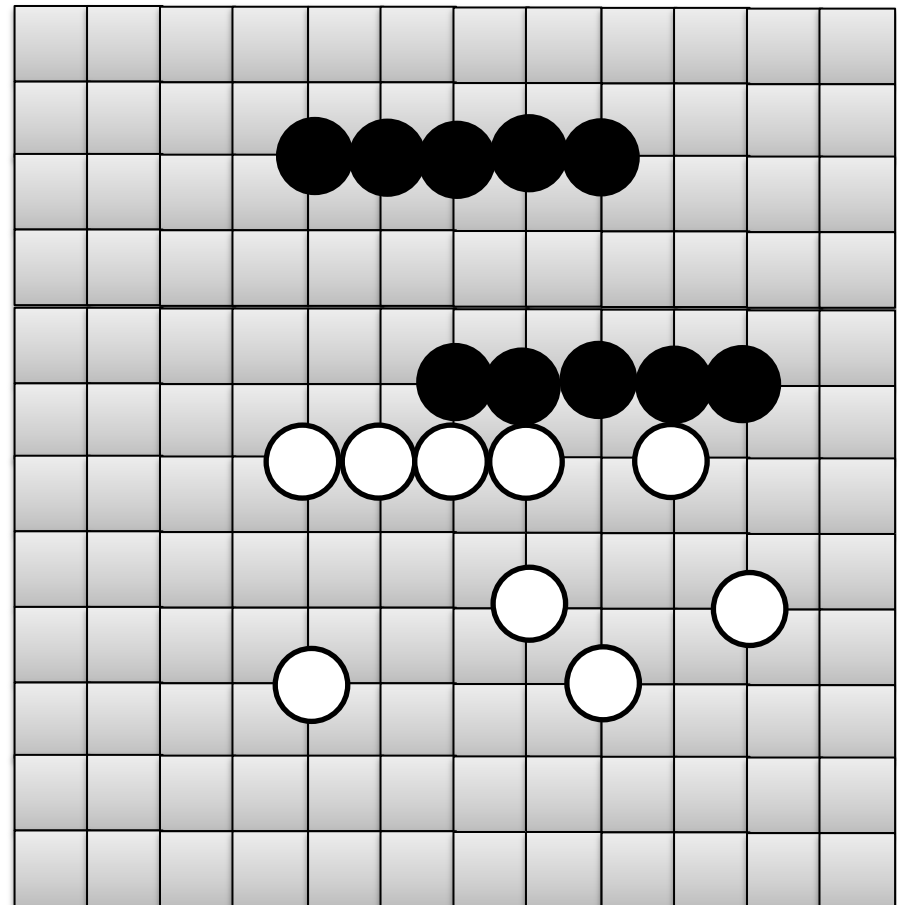
## • 問題例

- 先手の黒が10回、白が9回打っている
- 黒がちょうど勝ったところ？その前のターンで5つ並んでいるはず？
- どうやっても前のターンで5つ以上並んでいるためYES

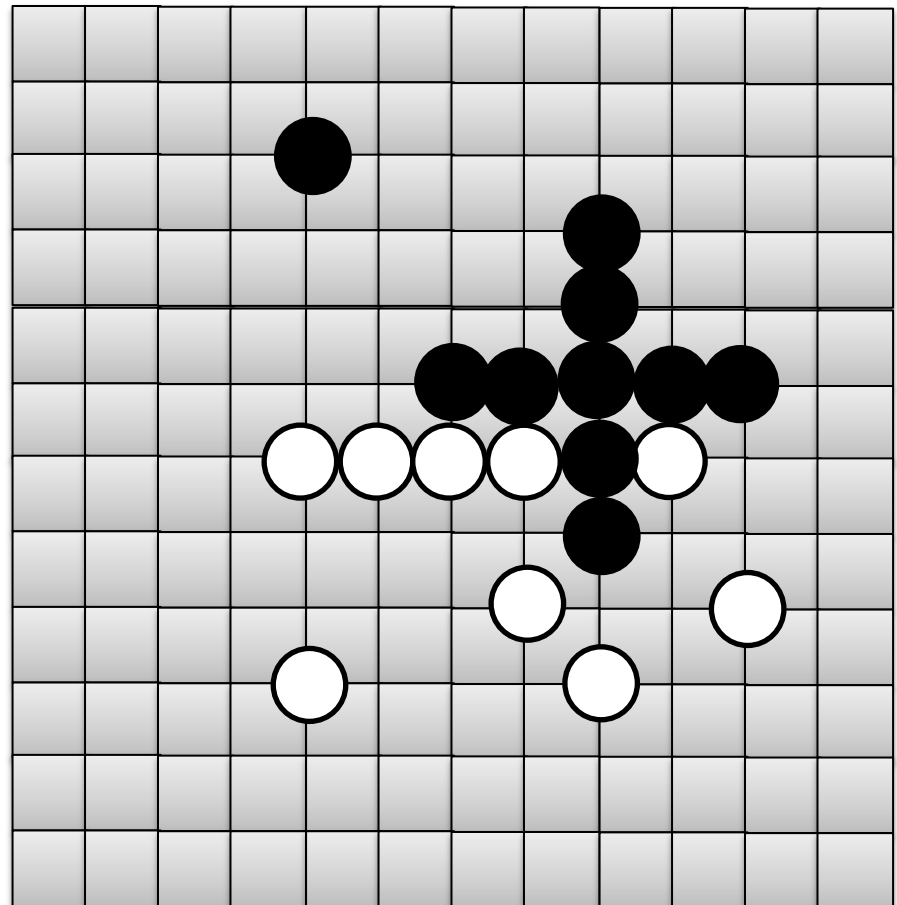


- その他のコーナー

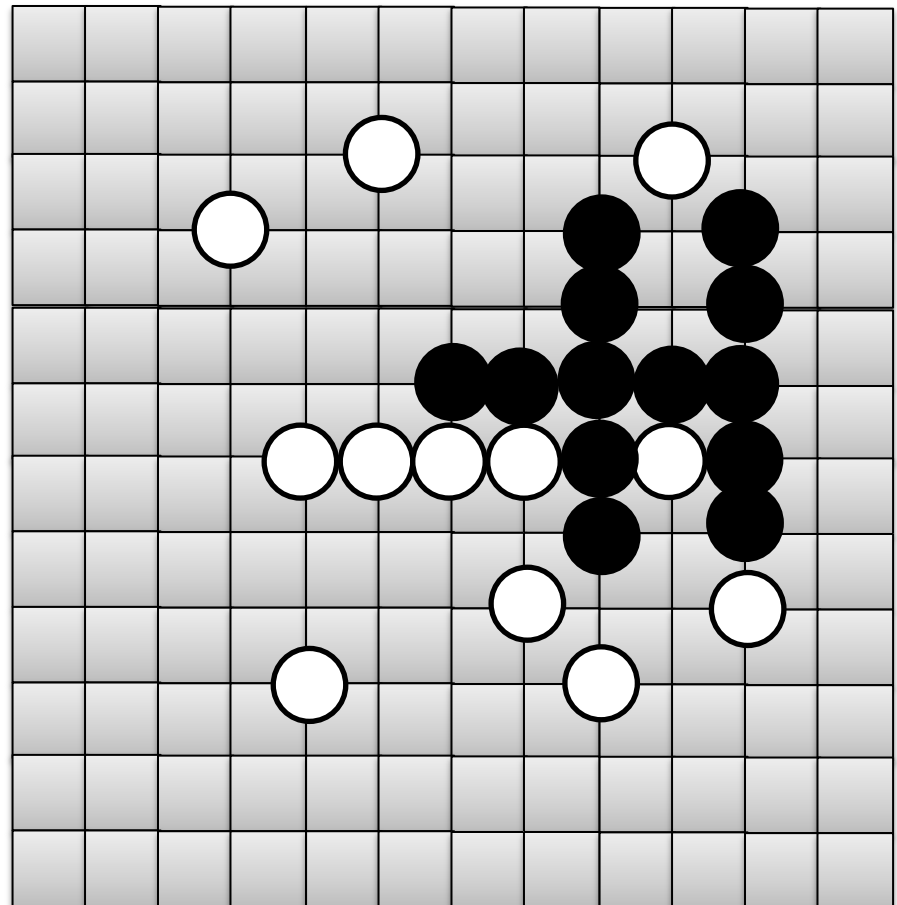
- 先手の黒が10回、白が9回打っている
- 黒がちょうど勝ったところ？その前のターンで5つ並んでいるはず？
- 2つの場所で勝っているのはおかしい。  
NO



- その他のコーナー
  - 先手の黒が10回、白が9回打っている
  - 黒がちょうど勝ったところ？その前のターンで5つ並んでいるはず？
  - 2つの場所で勝っても、中央で打てばおかしくない。YES



- その他のコーナー
  - 先手の黒が13回、白が12回打っている
  - 黒がちょうど勝ったところ？その前のターンで5つ並んでいるはず？
  - これはおかしい NO



- 解き終わった人は以下の問題にチャレンジ！
  - AtCoder Beginner Contest 004 D問題 マーブル
    - [http://abc004.contest.atcoder.jp/tasks/abc004\\_4](http://abc004.contest.atcoder.jp/tasks/abc004_4)
  - KUPC2013 B問題 ライオン
    - [http://kupc2013.contest.atcoder.jp/tasks/kupc2013\\_b](http://kupc2013.contest.atcoder.jp/tasks/kupc2013_b)
  - ほそながいところ
    - <http://judge.u-aizu.ac.jp/onlinejudge/description.jsp?id=2427>
      - » AtCoderじゃないですが><

- ヒント1

- 全探索で解きましょう！

- こんなの場合分けで解いてたら死にます。絶対バグります。

- 何を全探索するのかな？

- 暫くは、ここを考えてみましょう！

- 次ページにヒントがあります。



- ヒント2

- 「どういう状態だったらNOになるのか考えよう！」

- 問題がなければYESなので、NOになる条件を考える！
    - 白石と黒石の総和は解りやすいので、それ以外で！
  - 次のページにヒント3があります。考えてからめくってください。

## • ヒント3

### – 1ターン前がどうなっていたらNO？

- 1ターン前→終わってない 今のターン 終わってない
  - 勝負がついていないためYES
- 1ターン前→終わってない 今のターン 終わってる
  - 今回のターンで勝負がついた YES
- 1ターン前→終わってる 今のターン 終わってない
  - このパターンはあり得ない。基石は増えるしかないため。
- 1ターン前→終わってる 今のターン 終わってる
  - このパターンだけNO!

### – よって、「1ターン前に終わっていないパターンが存在するかどうか」が判定出来れば良いよね？

- 次のページでヒント4になります。考えてからめくります。

- ヒント4

- 1ターン前に終了条件を満たしているか調べるのはどうすればいい？

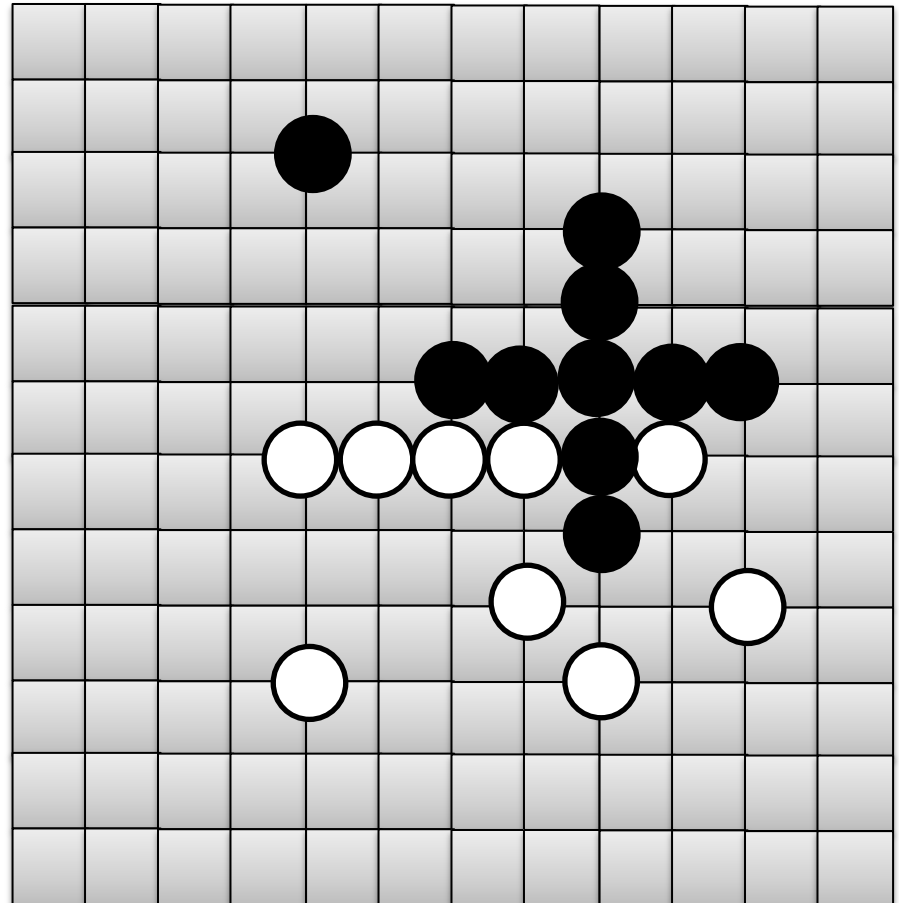
- 1ターン前に置いた可能性のある石を全探索！

- 直前に置いた石の色は、白石と黒石の個数から判断出来る

- これによって、1ターン前の全局面を列挙できる！

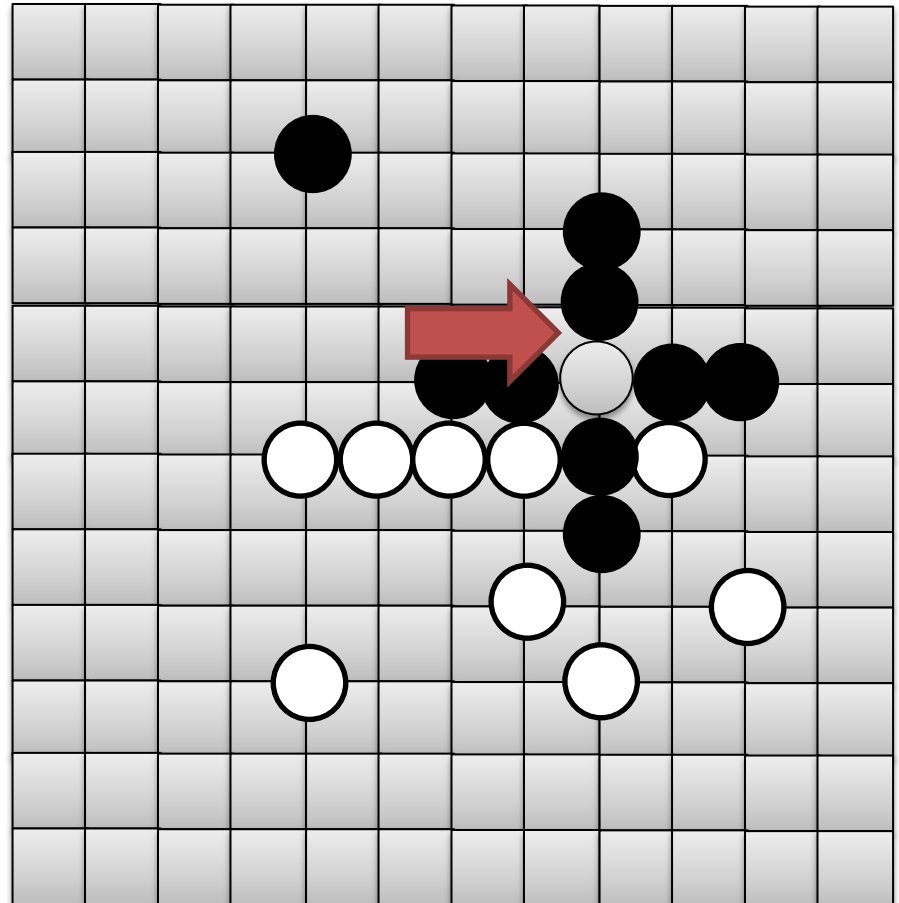
- これで、1つでも終わっていない状態があればYES、そうでなければNO

- 黒が最終手
  - この状態がなぜOKか？



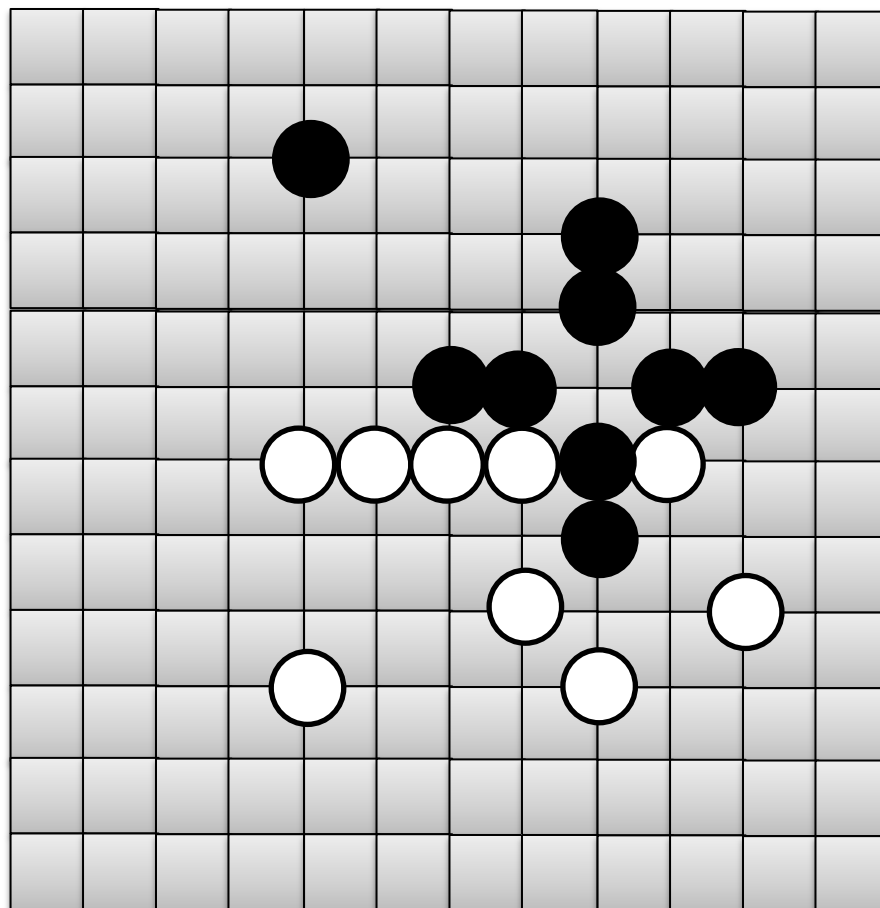
- 黒が最終手

- この状態がなぜOKか？
- 最後に置いた石が、この石である可能性がある！



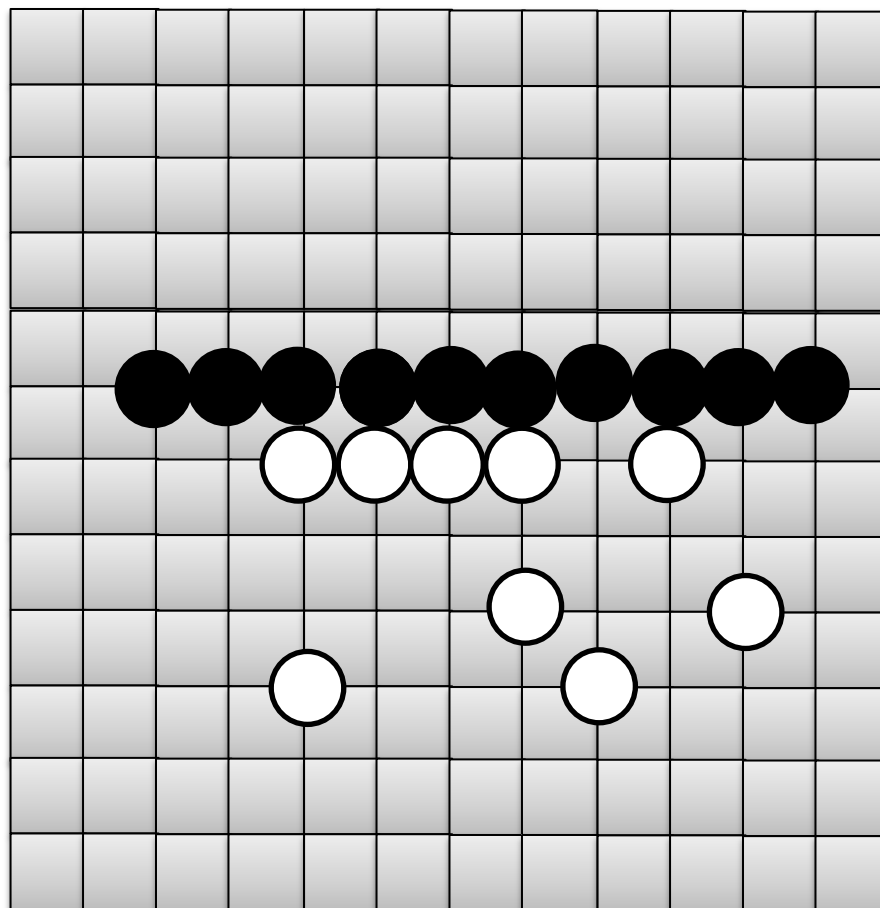
● 黒が最終手

- この状態がなぜOKか？
- 最後に置いた石が、この石である可能性はある！
- この石を取り除くと、どちらも5つ揃えられていない。
- よって、ここで黒石を置くのは問題のない動作だと言える



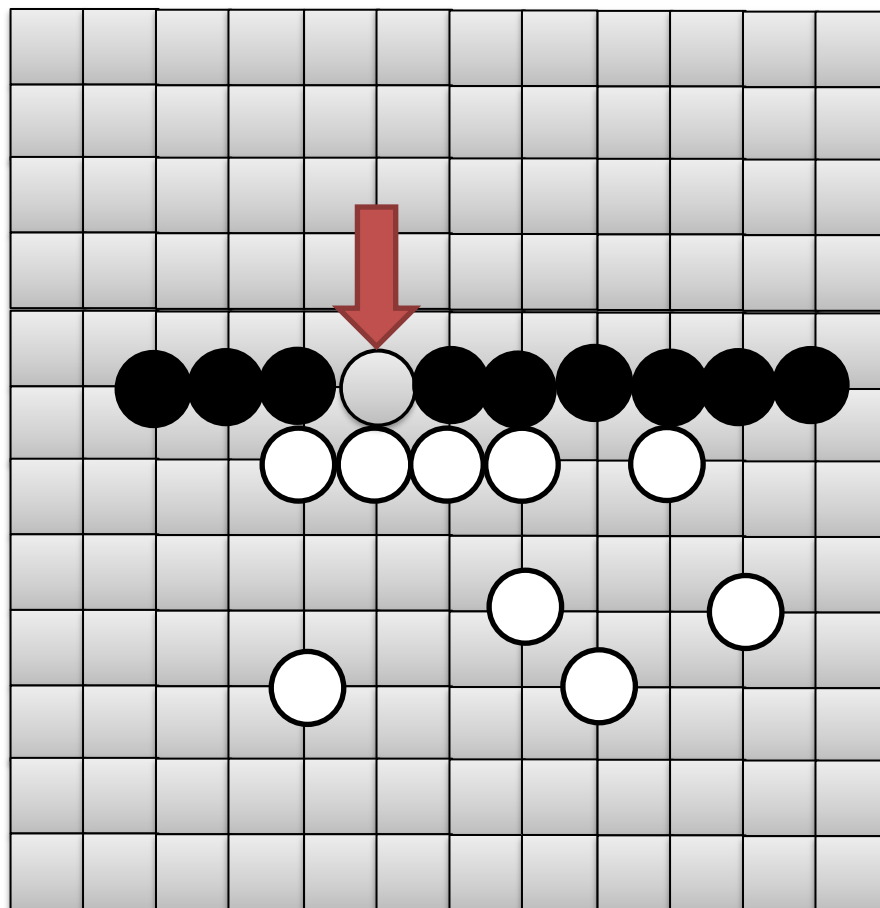
- 解説

- 黒が最終手
- この状態がなぜNGか？



- 解説

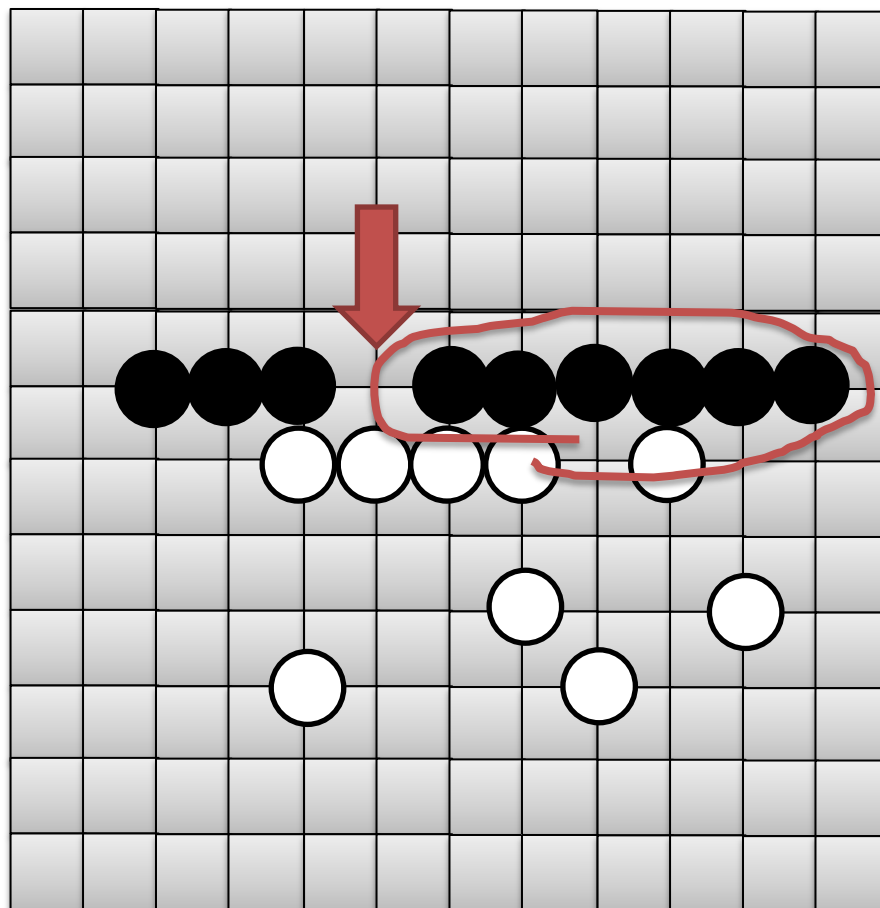
- 黒が最終手
- この状態がなぜNGか？
- 例えば、最終手がこの石だとする





## • 解説

- 黒が最終手
- この状態がなぜNGか？
- 例えば、最終手がこの石だとする
- これを取り除いても、既に黒が勝っている！
  - ということは、ゲームが終わっているので、黒が打つのはおかしい



- 以下のような手順で解くことが出来る
  - 黒石と白石を数える。黒白どちらが最終手が求める
    - この時点で矛盾がある場合はすぐにNOを出力して終了
  - 最終手の可能性のある石を、**1個取り除いた盤面を全列挙する**
    - 各盤面に対して、「勝利条件を満たしているか」を、盤面の各石から、全8方向に、**5つ同じ石が並んでいるかの全探索**を行う
    - もし勝利条件を満たしていなければ、正常な状態なので、YESを出力して終了
  - 条件を満たす盤面が存在しなかった場合は、不正な状態なので、NOと出力する

- ソースコード

- <http://arc012.contest.atcoder.jp/submissions/157045>

```
int N = 19;
int[] [] board;
void run()
{
    Scanner cin = new Scanner(System.in);
    board = new int[N][N];

    //入力。String型は扱いにくいのでint型の2次元配列へ
    //ついでにoとxの数を数える
    int ocount = 0;
    int xcount = 0;
    for(int i=0; i<N; i++){
        String st = cin.next();
        for(int j=0; j<N; j++){
            if(st.charAt(j) == 'o'){
                board[i][j] = 1;
                ocount++;
            }
            if(st.charAt(j) == 'x'){
                board[i][j] = 2;
                xcount++;
            }
        }
    }
}
```

- ソースコード

```
//どちらが最後の手であったかを調べる↵
int prev = 0;↵
if(ocount - 1 == xcount) prev = 1;↵
if(ocount == xcount) prev = 2;↵

//矛盾がある場合はNOを出力↵
if(prev == 0){↵
    > System.out.println("NO");↵
    > return;↵
}↵

//!!コーナーケース！まだ何も置かれていないときはYES↵
if(ocount==0){↵
    > System.out.println("YES");↵
    > return;↵
}↵
```

## • ソースコード

```
> //最終手候補となる石を列挙し、それぞれの直前の局面を調べる↵
> for(int i=0;i<N;i++){↵
>     for(int j=0;j<N;j++){↵
>         if(board[i][j] == prev){↵
>             board[i][j] = 0;↵
>             if(checkboard()){↵
>                 System.out.println("YES");↵
>                 return;↵
>             }↵
>             board[i][j] = prev;↵
>         }↵
>     }↵
> }↵
> //条件に合う盤面が見つからなかったらNOを出力↵
> System.out.println("NO");↵
> }
```





- 全探索には、色々なパターンがある
  - 「問題文にしろと書いてある全探索」
  - 見えやすい全探索
  - 見えにくい全探索
- 素直な全探索が通用しないなら、何か別のものを全探索出来ないか考える習慣をつけよう！
  - 例えば以下のようなパターン
    - 途中の状態を無視して、最終状態だけ考える
    - 「どう使うか」は置いといて「使う」「使わない」だけ
    - 「実際の値」は無視して、「差」や「和」だけに注目する



# 動的計画法の難しい問題

---

- 動的計画法は、全探索よりも大変！
  - まあ解りきったことだとは思いますが・・・。
- 特定の問題の「全探索」をするにも、様々なものに対する「全探索」があったため、様々な全探索を考えなければいけなかった。
- 動的計画法は、さらに、その全探索を「まとめる」作業が必要となる
  - これは、同じものを全探索する場合も、「どういう順番で」「どういう情報を持って」全探索するかによって、纏められるかどうかが変わってくる！
- 「何を」「どうやって」探索するかの両方を考えないと、動的計画法は適切に使えない！

- 動的計画法の難しい問題はどう解くの？
- 今回の講座では説明しきれません！！！！
  - 時間的に絶対に無理です！
  - 5回全部を動的計画法で講義することも可能なくらい、奥が深いです。
- また別の機会に動的計画法講座があれば、その時またよろしくお願いします。
  - それまでに教え方も考えておきます。

- それでも難しい問題を解きたい人へ

» 解いて体調を崩しても、責任は取りません。本当に難しいです。

- ARC020 D問題 お菓子の国の旅行

- [http://arc020.contest.atcoder.jp/tasks/arc020\\_4](http://arc020.contest.atcoder.jp/tasks/arc020_4)

- ARC005 D問題 連射王高橋君

- [http://arc005.contest.atcoder.jp/tasks/arc005\\_4](http://arc005.contest.atcoder.jp/tasks/arc005_4)

- ARC001 D問題 レースゲーム

- [http://arc001.contest.atcoder.jp/tasks/arc001\\_4](http://arc001.contest.atcoder.jp/tasks/arc001_4)

- 天下一プログラマーコンテスト2012予選C D問題 ゆうびんやさんのお花畑

- [http://tenka1-2012-qualc.contest.atcoder.jp/tasks/tenka1\\_2012\\_12](http://tenka1-2012-qualc.contest.atcoder.jp/tasks/tenka1_2012_12)

- 天下一プログラマーコンテスト2012予選A D問題 アリの巣

- [http://tenka1-2012-quala.contest.atcoder.jp/tasks/tenka1\\_2012\\_qualA\\_4](http://tenka1-2012-quala.contest.atcoder.jp/tasks/tenka1_2012_qualA_4)

- Typical DP Contest P問題 うなぎ

- [http://tdpc.contest.atcoder.jp/tasks/tdpc\\_eel](http://tdpc.contest.atcoder.jp/tasks/tdpc_eel)

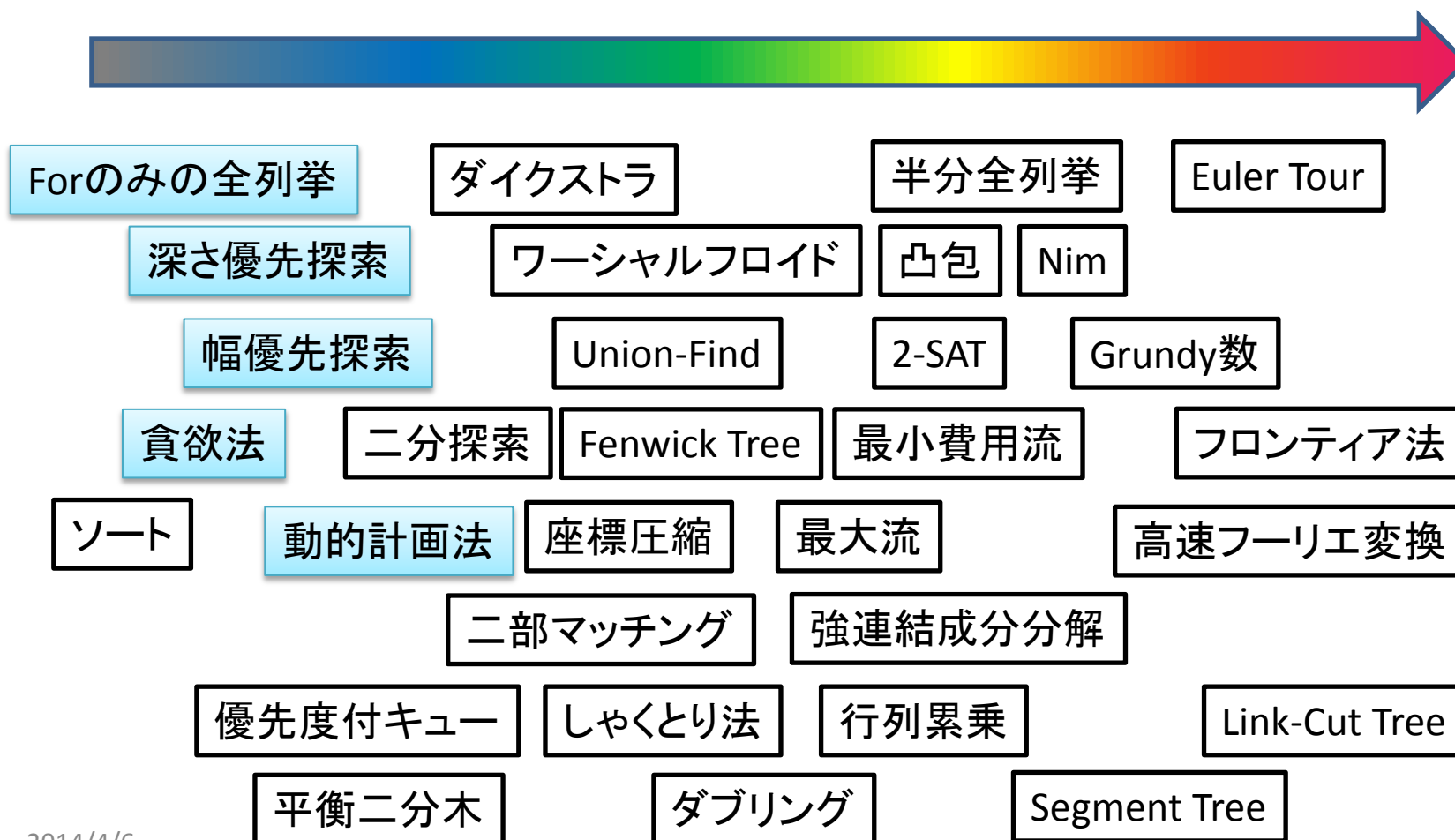
- ちょっと難しい、くらいの問題を解きたい人へ
  - TDPCを上から順番に解いてみることをお勧めします
    - <http://tdpc.contest.atcoder.jp/>
    - 典型DPコンテスト、という名前ですが、結構難しいです

## 本日のまとめ

---

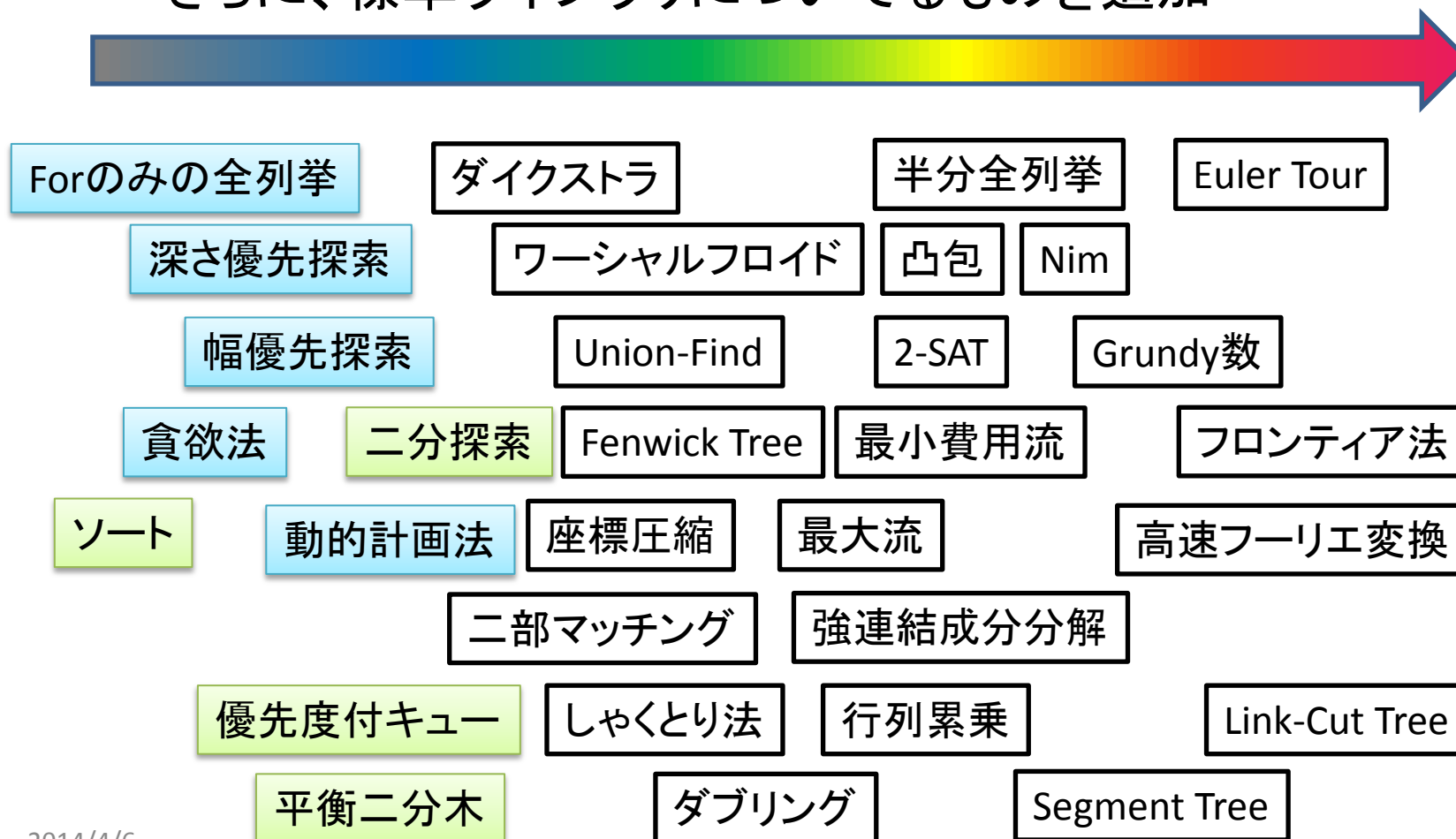
- 難しい問題に触れた！
  - 解けるわけではないが、難しい問題がどうして難しいかが分かった！
- 世界の広さを知った！
  - 難しい問題は本当に難しいです。
- 競技プログラミングの楽しさが分かった！
  - わかってくと嬉しいですよ。
    - 解けないと辛いけど、解けると楽しいよ！

- 今回触れたのは、これくらいの範囲です！

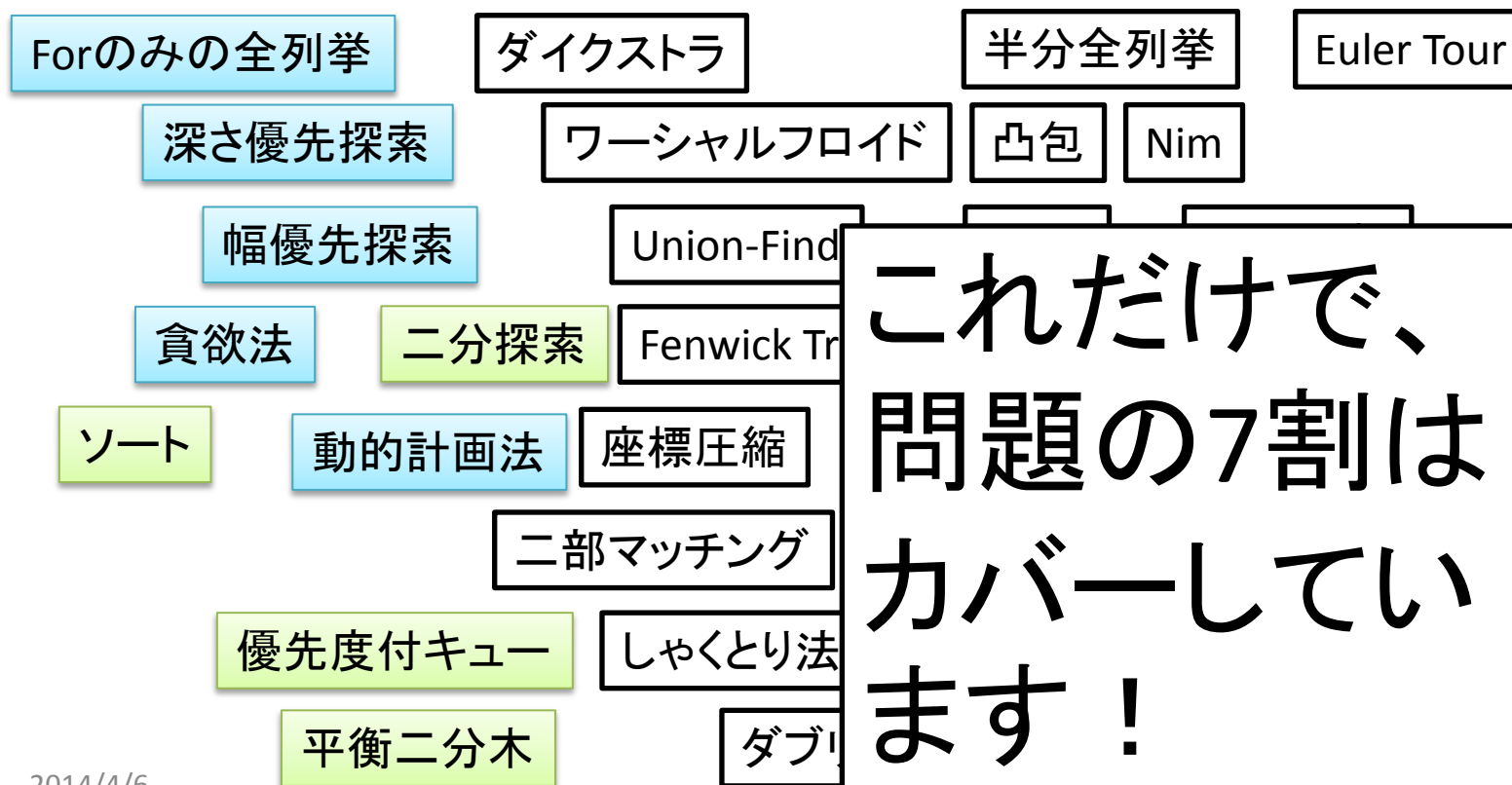




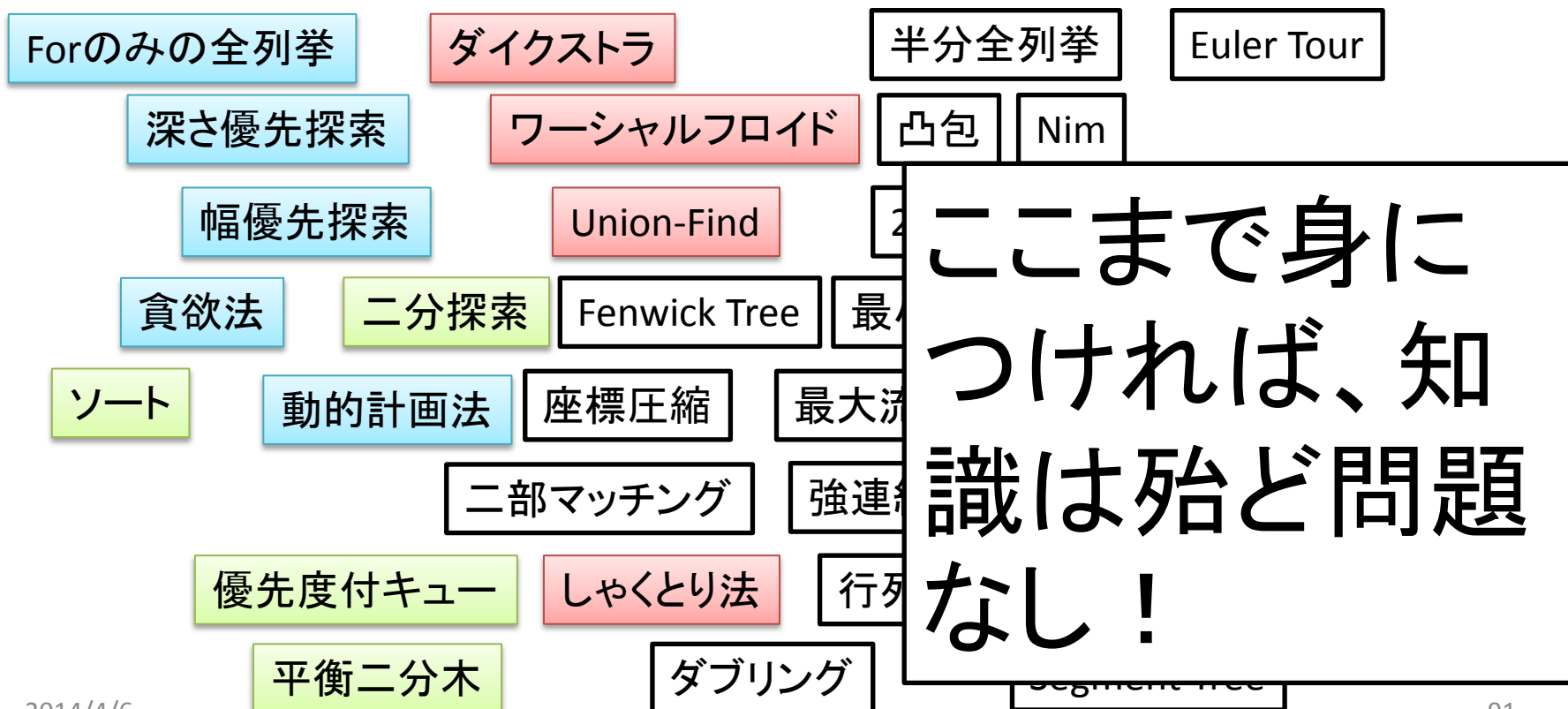
- 今回触れたのは、これくらいの範囲です！
  - さらに、標準ライブラリについてるものを追加



- 今回触れたのは、これくらいの範囲です！
  - さらに、標準ライブラリについてるものを追加



- 今回触れたのは、これくらいの範囲です！
  - さらに、標準ライブラリについてるものを追加



- 今回の講義に全て出た人は、既に「コンテストを楽しむのに十分な知識」を身に付けています！
  - ここからは、自分で定期的に問題を解いていきましょう！
- AtCoderでは、2つのコンテストを、毎週土曜午後9時から、交互に開催しています。
  - AtCoder Beginner Contest
    - 初心者・初級者向けコンテスト。必ず終了後に解説配信があります。
  - AtCoder Regular Contest
    - 初級者～上級者向けコンテスト。歯応えのある問題が解けます。

- 今回の講座で覚えて言って欲しいもの
  - 概念が分かったところで、なかなか実装は出来ない。
  - でも概念が解ると、解説されればイメージは出来る。
  - 解説を聞いても、実装するのは結構難しい。
  - 概念だけ知っていても、どう解けば良いか解らない問題はたくさん存在する。
- 要するに、「知識」「実装力」「発想力」全てが必要！
  - これらをバランス良く伸ばしていきましょう！
    - 頭でっかちにならない！実装ばかりに偏らない！
    - すぐに思いつかない問題を嫌って避けたりしない！

- 今回の講座で不明点があれば、下記の連絡先をお願いします。
  - Twitter: @chokudai
  - メール: [chokudai@gmail.com](mailto:chokudai@gmail.com)
    - どちらも反応するとは限りません。
- 5週間ありがとうございました！