


# 応用アルゴリズム演習 —動的計画法—



鎌田十三郎

# 本日の内容

- 動的計画法 (Dynamic Programming)
- 計算量と実際の量感覚

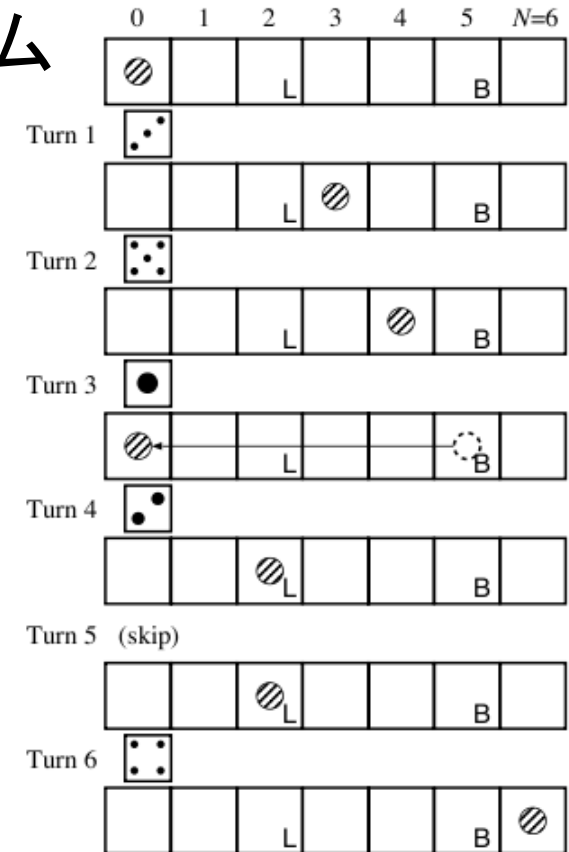
# 例題

## ■ バックギャモンを単純化したゲーム

- 左端からスタート、右端がゴール
- サイコロを振って、目の数だけ進む
  - ▶ ゴールを超えたら、その分戻る
- L: 1回休み
- B: スタートに戻る

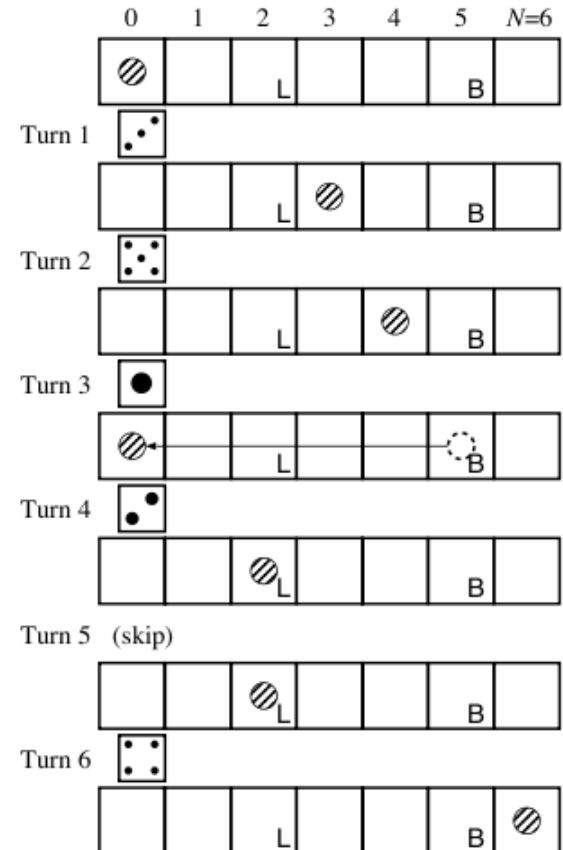
## ■ 質問: T 回以内にゴールにたどり着く確率は? ( $1 \leq T \leq 100$ )

どうやったら解けそう?



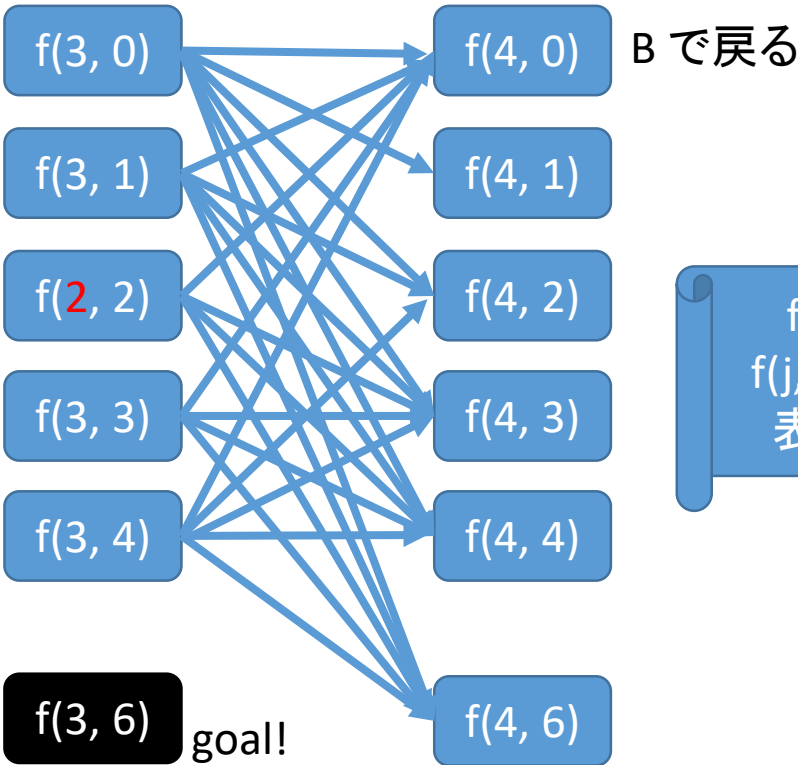
# 試行錯誤

- 最初は必ずスタート
- 1/6 の確率で 1 から 6 に移動
  - 但し、L についたら1回休み
  - B についたら、スタートに戻る
- サイコロのパターンを全部試す？
  - 10回振るパターン:  $6^{10} \sim 60M$
  - 20回だと、 $6^{20} \sim 3600$ ペタ??
  - 100回なんて、...



# 解法

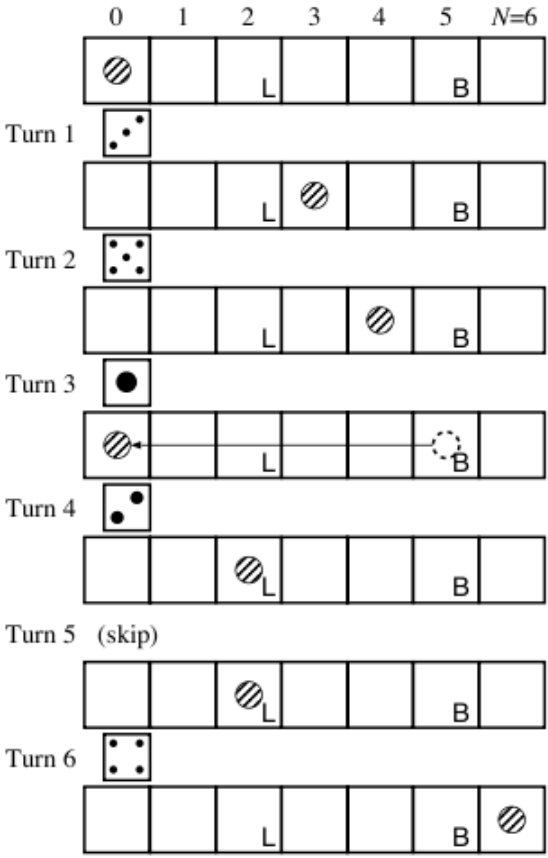
■  $f(k, p)$ :  $k$ 回目に位置  $p$  に到着する確率とする



Lで休み

Bで戻る

$f(k, p)$ は  $f(j, ?)$  ( $j < k$ )で表現可能



# 動的計画法 1/2

## (Dynamic Programming, DP)

- 部分問題から順に解き、
- 部分問題の結果を用いて、より大規模な問題を解く

```
int prob[MAX_T][MAX_N+1]; /* f 相当 */
```

```
int solve(int n, int t) {
```

```
    prob[0][0], .., prob[0][n] の初期化
```

```
    for(k ....) {
```

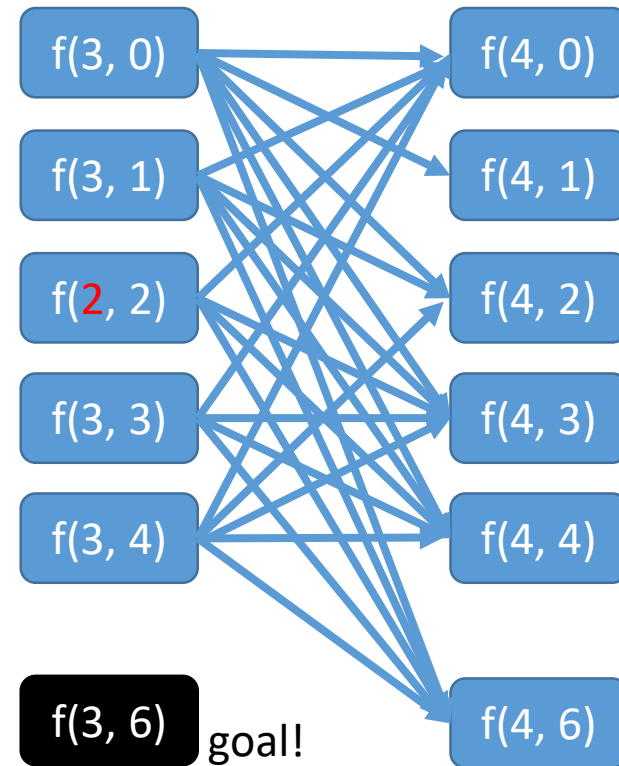
```
        prob[j][?] (j<k)から prob[k][n]を求める  
        もしくは
```

```
        prob[k][?] を prob[j][?] (j>k)に反映
```

```
    }
```

```
}
```

今回は  
こっちが  
楽かと？



# 動的計画法 2/2

## (Dynamic Programming, DP)

- 実は、ダイクストラ法なども DP の一種
  - 波紋を広げながら、問題規模を大きく
- フィボナッチ関数を loop で解くのも、DP的解法
- プログラム：単純なループ構造になることも多い
  - +結果の記録用データ構造（配列 or HashMapなど）

# 計算量

## ■ 今回の問題

- 各ターンの計算:  $O(n)$  ( $n$ : 盤面サイズ)
  - ターンの数:  $t$
  - 時間計算量:  $O(n*t)$
  - 空間計算量:  $O(n*t)$ ? 実際には、 $O(n)$ で大丈夫。
- 
- $5 \leq n \leq 100$ ,  $1 \leq t \leq 100$
  - $100 \times 100$  なんて一瞬さ!!
  - $100 \times 100$  の配列なんて、なんてことないぜ!



# 現実計算機のスペック

## ■ CPU のクロック: 数GHz

- 1秒間に数G回の命令をこなす  
(1命令1nano sec以下)
- 1000命令かかる処理でも、数M回こなす

但し、主メモリランダム  
アクセスは、CPUより  
数十倍遅い

## ■ メモリ容量

- 主メモリ数GBは当たり前
  - でも、OS の領域も残してね
- ハードディスクはTBオーダー
  - でも、disk は遅いけどね

でも、キャッシュは  
数MB程度以下

# 量感覚イメージ

- 累乗:  $2^{10}=K$ ,  $2^{20}=M$ ,  $2^{30}=G$
- 階乗:
  - $1 \times 2 \times 3 \times 4 \times 5 = 120$ ,  $1 \times 2 \times \dots \times 10 = 3.6M$ ぐらい
  - $\dots \times 13$  で4G越える
- 32bit 符号付整数で表現できる値:  $-2G \sim +2G$
- 時間
  - 1秒に数G回の演算が可能
  - 1分: 60秒、1時間: 3.6K秒、1日: 86.4K秒、
  - 1M秒で11日半ぐらい