

アルゴリズム論 4,**5**,6

探索

- 線形探索
- **2分木探索**
- ハッシュ探索

2分探索の考え方1

問題:

1から100までの整数から40を探索する。
ただし整数列は昇順に並んでいるものとする

線形探索の場合:

1から順に40と比較していき、40番目に40が見つかる。

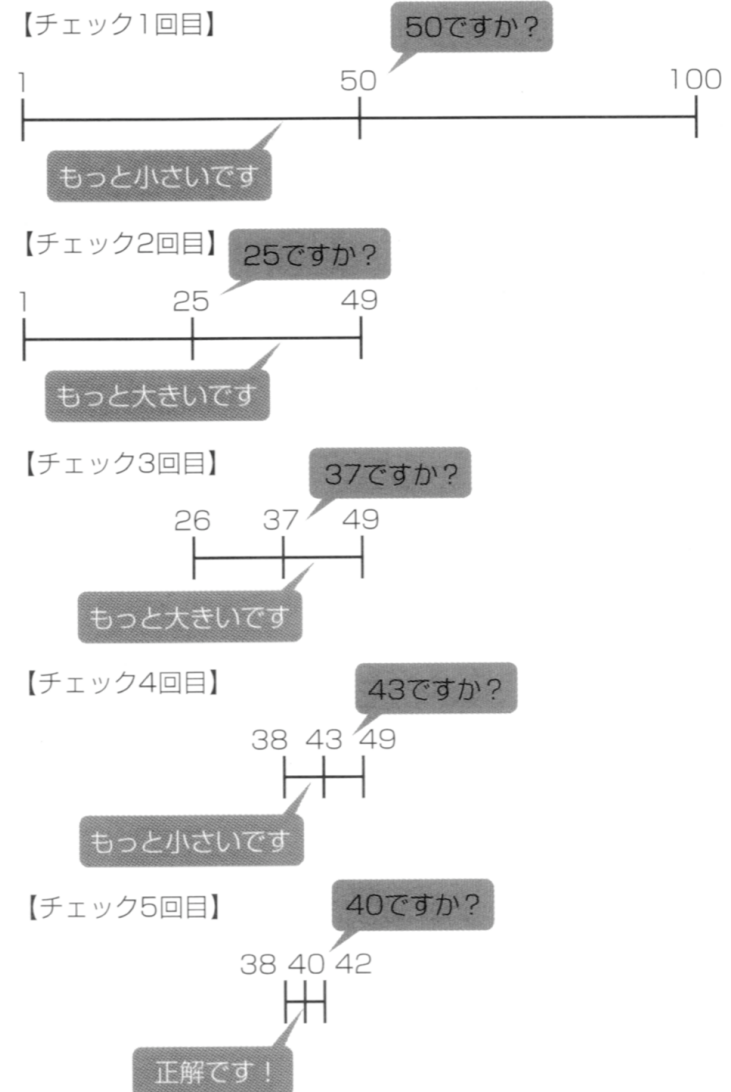
探索が完了するまで比較が40回必要

2分探索の考え方2

2分探索の場合:

ある数より大きい小さいかをチェックする。

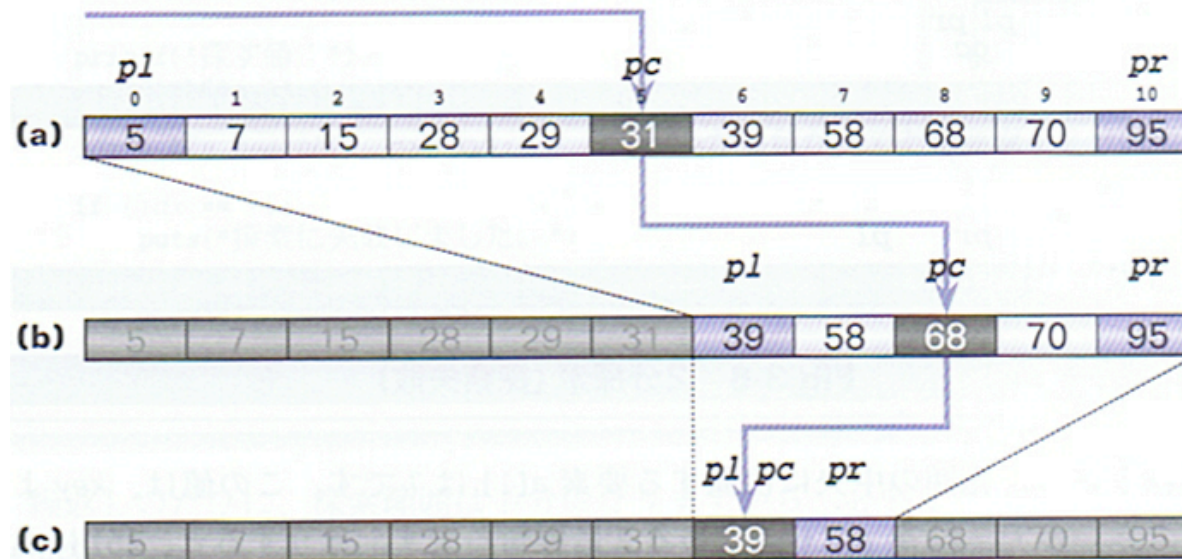
5回の比較で40が探索可能



2分探索のアルゴリズム1

前提

- $a[]$:昇順整列している要素数 n の配列
- ある数(key)を探索する
- 探索範囲の先頭 $a[pl]$ 末尾 $a[pr]$ 、中央 $a[pc]$



2分探索のアルゴリズム2

探索開始時

$pl=0, pr=n-1, pc=(n-1)/2$

(1) $a[pc]=key$ ならば探索終了

(2) $a[pc]<key$ ならば $pl=pc+1, pc=(pl+pr)/2$

(3) $a[pc]>key$ ならば $pr=pc-1, pc=(pl+pr)/2$

探索範囲
縮小

探索範囲縮小

(2)または(3)を繰り返す

探索終了条件

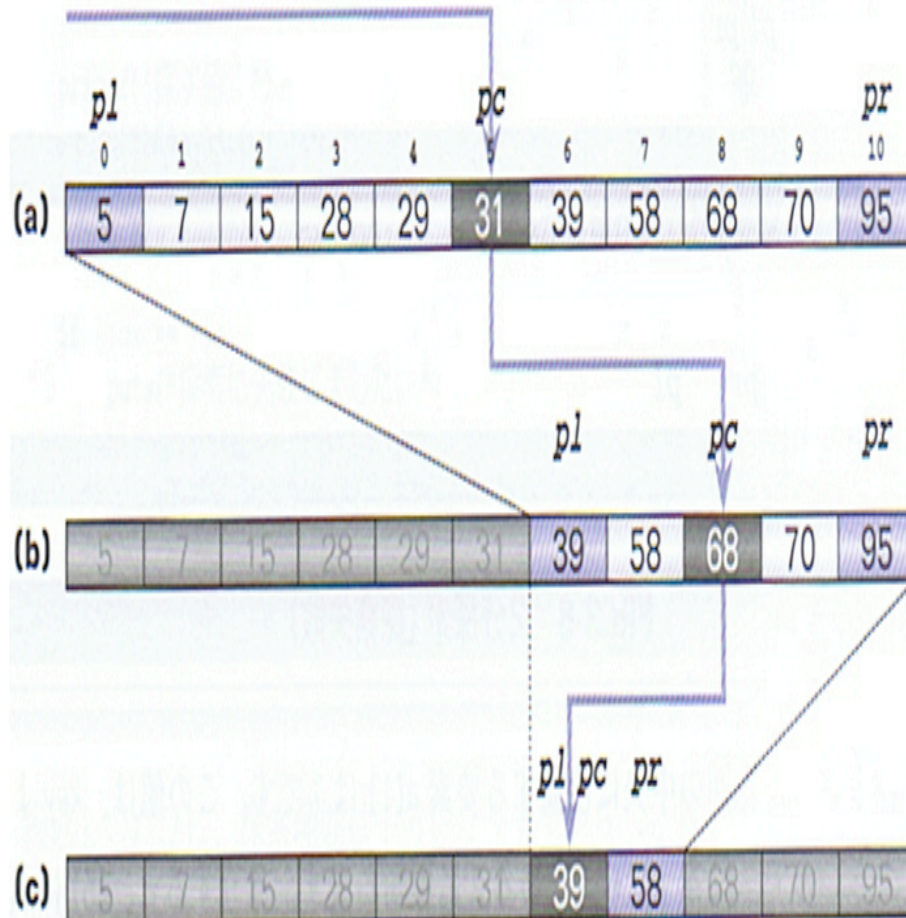
条件1(探索成功) : $a[pc]=key$

条件2(探索失敗) : $pl>pr$

2分探索のアルゴリズム3

探索 成功例

39を探索(key=39)



(1) $pl=0, pr=10, pc=5$

(2) $a[pc] < key$

(3) $pl=6, pr=10, pc=8$

(4) $a[pc] > key$

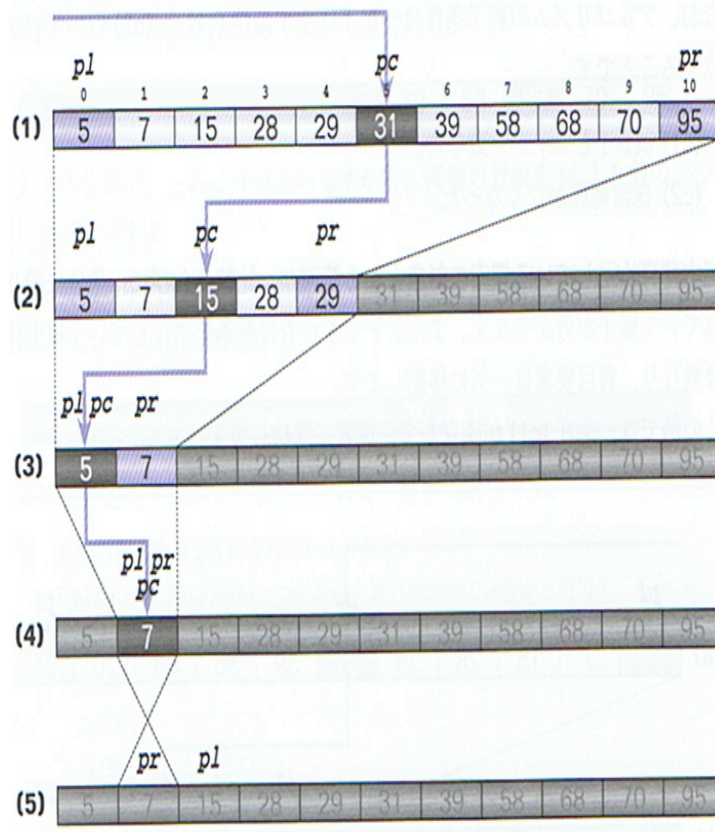
(5) $pl=6, pr=7, pc=6$

(6) $a[pc] = key \rightarrow$ 探索成功

2分探索のアルゴリズム4

探索 失敗例

6を探索(key=6)



(1) $pl=0, pr=10, pc=5$

(2) $a[pc] > key$

(3) $pl=0, pr=4, pc=2$

(4) $a[pc] > key$

(5) $pl=0, pr=1, pc=0$

(6) $a[pc] < key$

(7) $pl=1, pr=1, pc=1$

(8) $a[pc] > key$

(9) $pl=1, pr=0$ ($pl > pr$) → 探索失敗

2分探索のプログラム(メイン)

```
#include <stdio.h>
int bin_search(int a[], int n, int key); /* 関数プロトタイプ */
#define NUM 7

int main(void)
{
    int        i, ky, idx;
    int        x[NUM];

    printf(" Input integer number %d times ¥n", NUM); /* データ入力 */
    for (i=0; i<NUM; i++) {
        printf("x[%d]:", i);
        scanf("%d", &x[i]);
    }
    printf("Number to search:"); /* 探索数値入力 */
    scanf("%d", &ky);

    idx=bin_search(x, NUM, ky); /* 2分探索 */
    if (idx==-1)
        printf("Searching was failed!¥n"); /* 探索失敗 */
    else
        printf("%d is located at %d ¥n", ky, idx); /* 探索成功 */
    return(0);
}
```


2分探索のプログラム (関数)

```
int bin_search(int a[], int n, int key)
{
    int pl=0;
    int pr=n-1;
    int pc;

    do {
        pc=(pl+pr)/2;
        if (a[pc]==key)
            return(pc);
        else if (a[pc]<key)
            pl=pc+1;
        else
            pr=pc-1;
    } while (pl<=pr);
    return (-1);
}
```

→初期化

→探索成功

→探索範囲縮小
(大きい方に)

→探索範囲縮小
(小さい方に)

→探索失敗

2分探索のプログラム 実行結果

Input integer number 7 times

x[0]:15

x[1]:27

x[2]:39

x[3]:77

x[4]:92

x[5]:108

x[6]:121

Number to search:39

39 is located at 2

演習問題(講義時間内で実施)

- 2分探索を行うプログラムのソースコードを入力し実行形式ファイルを作成する
 - メイン（線形探索のメインを流用）
 - 2分探索関数
- データを入力し、実行結果を確認する
- 計算量を検討するためにカウンタをつける

計算量を算出する機能を追加

```
int bin_search(int a[], int n, int key)
{

}

}
```

2分探索の特徴

- 探索の回数毎に探索範囲が半分に減少
- 探索可能な数に注目
 - 1回の探索：1 個
 - 2回の探索：3 個
 - 3回の探索：7 個
 - j 回の探索： $2^j - 1$ 個

2分探索の計算量

k回のステップで探索可能なデータ数

$$n=2^k-1 \quad \rightarrow \quad k=\log_2[n+1]$$

オーダー

$O(\log_2 n)$

非常に高速である

課題問題2(レポート提出要)

課題の目的: 線形探索と2分探索の計算量の違いを理解する

- 線形探索の計算量を算出するプログラムを入力し実行する。
- 2分探索の計算量を算出するプログラムを入力し実行する。
- 入力データ数を変化させて計算量を確認する。
 - 入力データ数、データ入力方法等のプログラム修正は各自が工夫すること
- 線形探索と2分探索のオーダを確認および考察する。

レポートを作成し次週(5/27)に提出すること
レポートのフォーマットは自由とする