

基本的なデータ構造 (2-1)

スタック

アルゴリズムとデータ構造B

第07回

課題 2 の確認

基本的なデータ構造（2）

1. **スタック**（後入れ先出し方式：**LIFO**, Last In First Out）

✓ 教科書 p. 146～

2. **キュー**（先入れ先出し方式：**FIFO**, First In First Out）

- m行n列の二次元配列の動的生成

✓ n, m は scanf で取得

```
life = malloc(sizeof(int *) * m);  
for (int i = 0; i < m; i++) {  
    life[i] = malloc(sizeof(int) * n);  
}
```

- life の各セルに対して、隣接する8つのセルの状態を確認、各セルの状態を更新

```
for (int i = 0; i < m; i++) {  
    for (int j = 0; j < n; j++) {  
        for (int k = i-1; k <= i+1; k++) {  
            for (int l = j-1; l <= j+1; l++) {  
                if (k < 0 || l < 0 || k >= m || l >= n || (k == i && l == j)) {  
                    // 何もしない  
                } else {  
                    // 生きたセルの数を数える  
                }  
            }  
        }  
    }  
}
```

基本的なデータ構造（2-1）：

スタック

今日の内容はここから

- 表（テーブル）
 - ✓ 2次元配列で実現，構造体配列でも実現可
- 棚（スタック）
 - ✓ 今日の内容：1次元配列で実現
- 待ち行列（キュー）
 - ✓ 次週の内容：1次元配列で実現
- 線形リスト（リンクリスト）
- 木構造（ツリー）
- グラフ

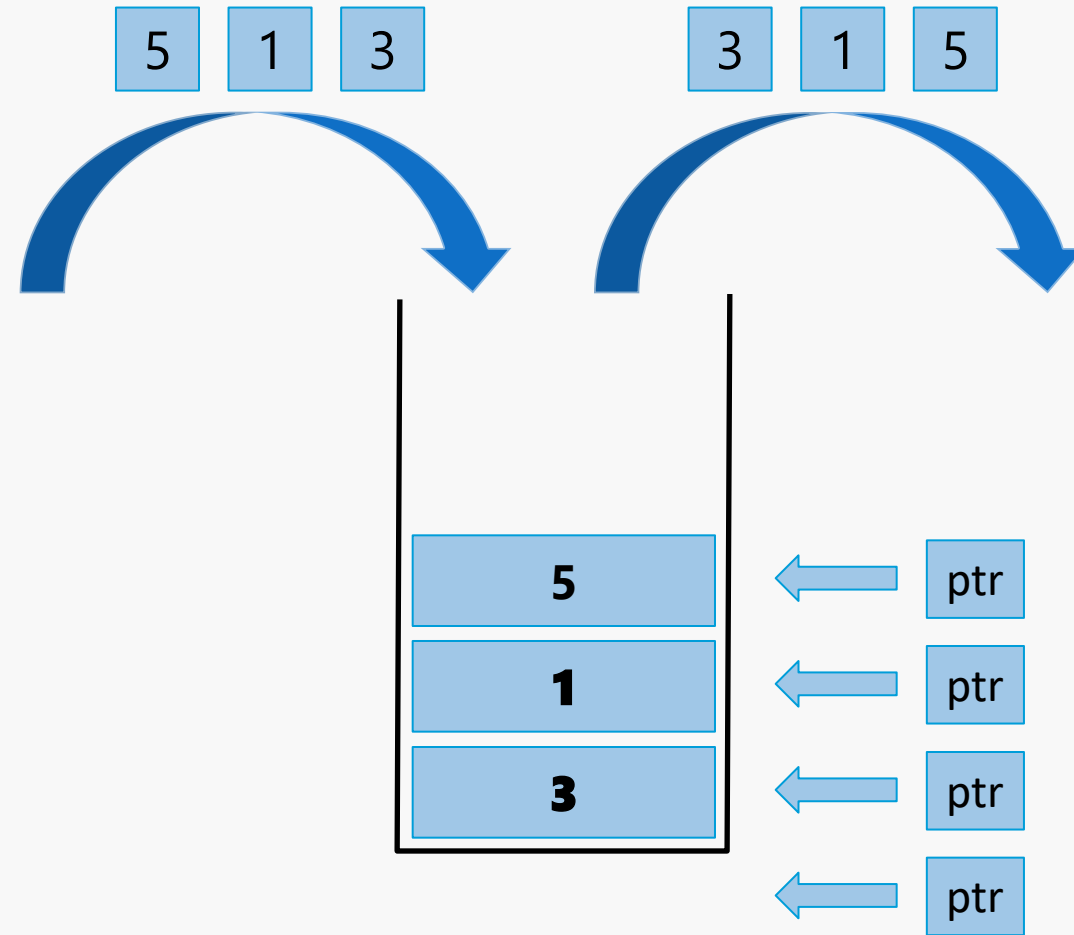
- 表（テーブル）
 - ✓ 2次元配列で実現，構造体配列でも実現可
- 棚（スタック）
 - ✓ **今日の内容：1次元配列で実現**
- 待ち行列（キュー）
 - ✓ 次週の内容：1次元配列で実現
- 線形リスト（リンクリスト）
- 木構造（ツリー）
- グラフ

アルゴリズムとデータ構造Bの講義では，まず1次元配列で実現

- 配列よりも機能が劣る
- スタックは関数呼出しの実行等に利用（教科書 p.146-147）
- **スタック**：スタックポインタ（**ptr**）の指定する要素のみ
データの入出力が可能
- **キュー**：データの出力は先頭（**front**）からのみ，
データの入力は末尾（**rear**）にのみ可能

スタックの概念図

7



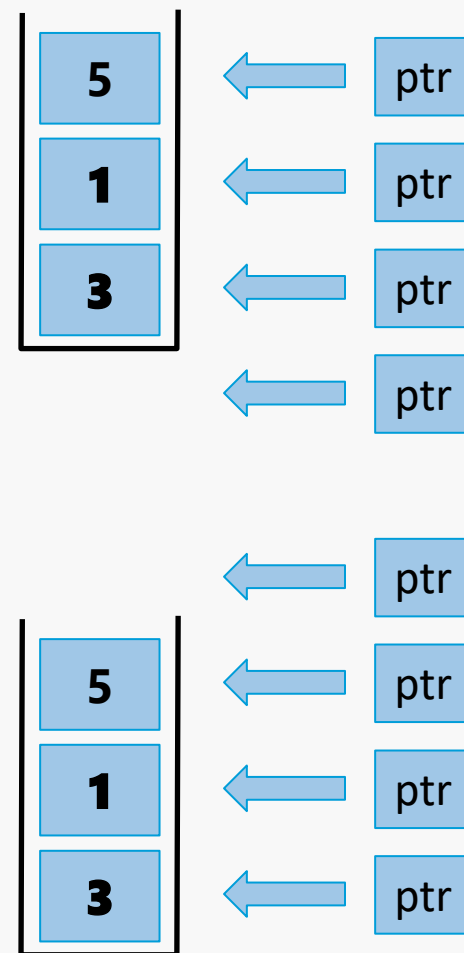
スタックのプログラミング

データ構造

- 配列 `int stk[MAX];`
 - スタックポインタ `int ptr = -1;`
- } 簡単のため
グローバル変数
(要改善)

アルゴリズム

- データの入力 `int Push(int x);`
 - ✓ スタックポインタの位置にデータを格納する
 - ✓ スタックポインタを1つずらす（進める）
- データの出力 `int Pop();`
 - ✓ スタックポインタの位置からデータを取り出す
 - ✓ スタックポインタを1つずらす（戻す）



ずらしてから入れる（出す）のか、入れ（出し）てからずらすのか？
⇒ ptr の初期値によってアルゴリズムが異なる

int Push(int x);

- スタックが **full** でないとき, **++ptr** した後, **stk[ptr]** にデータ **x** を格納し, **0** を返す
- スタックが **full** のとき, エラー処理として **-1** を返す
 - ✓ これ以上データを追加できない (**-1** が返されたら **main** で “**Stack full**” と表示)

int Pop();

- スタックが **empty** でないとき, **stk[ptr]** の値を返し, **ptr--**
- スタックが **empty** のとき, エラー処理として **-1** を返す
 - ✓ 空の時はデータを取り出せない (**-1** が返されたら **main** で “**Stack empty**” と表示)

方針：ずらしてから入れる
スタックが **full** のときは **-1** を返す

```
int Push(int x) {  
    if (スタックがfullでない)  
        ptr++;  
        stk[ptr] = x;  
    else  
        // -1 を返す  
  
    return 0;  
}
```

方針：ずらしてから入れる
スタックが full のときは -1 を返す

```
int Push(int x) {  
    if (ptr < MAX-1)  
        stk[++ptr] = x;  
    else  
        // -1 を返す  
  
    return 0;  
}
```

方針：ずらしてから入れる
スタックが full のときは -1 を返す

方針：出してからずらす
スタックがemptyのときは -1 を返す

```
int Pop() {  
    if (スタックがemptyでない)  
        return stk[ptr--];  
    else  
        // -1 を返す  
  
}
```

方針：出してからずらす
スタックがemptyのときは -1 を返す

```
int Pop() {  
    if (ptr >= 0)  
        return stk[ptr--];  
    else  
        // -1 を返す  
}
```

方針：出してからずらす
スタックがemptyのときは -1 を返す

スタックの実現

1. `Push()`, `Pop()` 関数を完成させる
2. スタックポインタ初期化用の `Initialize()` 関数, スタック表示用の `Display()` 関数を完成させる

✓ `Display()` 関数の仕様

```

PTR->  4:      0
        3:      0
        2:      0
        1:  100
        0:   50
    
```

スタックの中身を上から順に出力
要素番号 (6桁), コロン, 値 (6桁)
スタックポインタの位置に PTR->

- 以下の動作を確認し, 出力結果を貼り付けて提出
 - ✓ データが正しく `Pop`, `Push` される
 - ✓ スタックが `FULL` / `EMPTY` の場合に、それぞれエラー表示がされる