

基本的なデータ構造(2・2)

キュー

アルゴリズムとデータ構造B

第09回

本日の予定

基本的なデータ構造その2：

- **スタック** (後入れ先出し方式：**LIFO**, Last In First Out)
- **キュー** (先入れ先出し方式：**FIFO**, First In First Out)

スタック, キュー

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

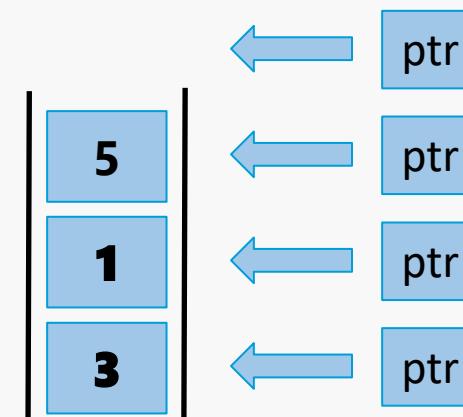
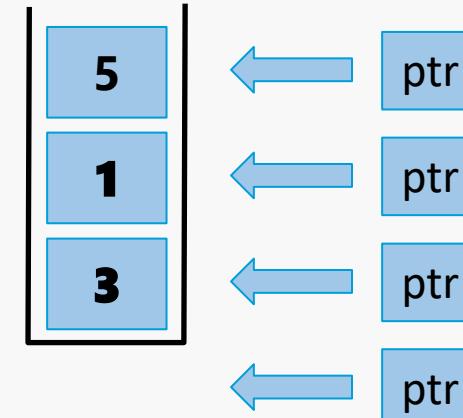
スタックのプログラミング

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

アルゴリズム（をもう少し詳しく）

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)

Push (ptr = -1 ver.)

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

Pop (ptr = -1 ver.)

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

方針：出してからずらす
 スタックがemptyのときは -1 を返す

Push (ptr = 0 ver.)

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

方針：入れてからずらす
スタックが full のときは -1 を返す

Pop (ptr = 0 ver.)

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

方針：ずらしてから出す
スタックがemptyのときは -1 を返す

課題3 ファイルからの読み込み

- 前提：ファイルには空白区切りで、数値、演算子、式の終わりを示す記号 “end” が記入
⇒ 文字列として読み込めば良い（文字列は空白で自動的に区切られる）
- fpでファイルオープン、char c[10];に読み込むとして、
 - ✓ fscanf() を用いて：fscanf(fp, "%s", c);
- ファイルの終端は **EOF** で表される。よってファイル終端まで読み込むためには
 - ✓ while(fscanf(fp, "%s", c) != **EOF**){ ...
とすれば良い。while の中 {...} で c に読み込んだ
文字列（数値 or 演算子 or 式の終わりの記号）を処理可能

ポイント以外の箇所は省略して書いています

- c に読み込んだ文字列が数値であるか, 演算子であるか, 式の終わりの記号 “end” であるかを区別する必要
 - ✓ 演算子 (+ or - or * or /) であるか, “end” であるか, を判定して, 最後に残ったものは数値と判定する, とすると良いと思う
 - ✓ 文字列を比較する関数 `strcmp` で場合分けすると良い
 - `#include <string.h>` が必要
 - `if (strcmp(c, "end") == 0) {... // 読み込んだ文字列と "end" が等しい`

ポイント以外の箇所は省略して書いています

課題3 数値と演算子の扱い

- 文字列が演算子である場合：計算して PUSH する

```
int a = Pop(); int b = Pop();
if (strcmp(c, "+") == 0) { x = Push(a + b); }
```

- 文字列が数値である場合：PUSH する

文字列 → 整数の変換 が必要

✓ // char c[10] に “24” がセットされているとして
int num = atoi(c); // num 24 がセットされる
x = Push(num);

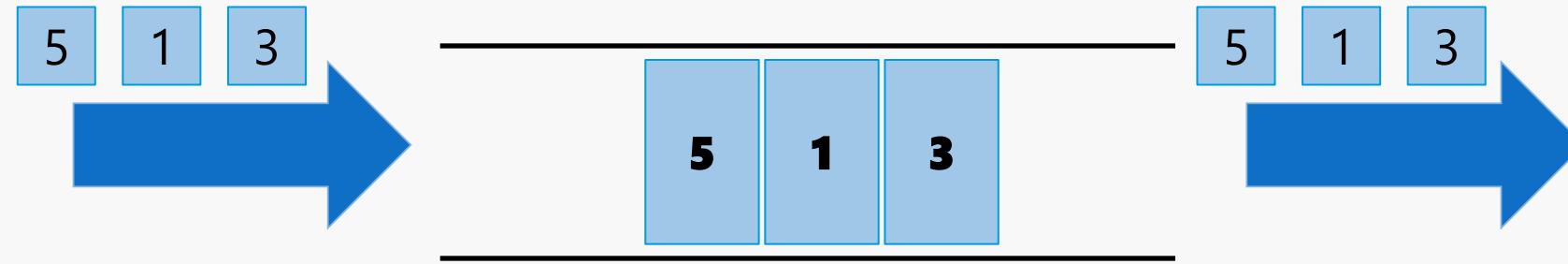
ポイント以外の箇所は省略して書いています

基本的なデータ構造（2－2）：

キュー

今日の内容はここから

キューの概念図



先入れ先出し方式
FIFO (First In First Out)

キューの概念図

先入れ、先出し構造



上から入れて下から取り出すことができるので、
先に入れておいた冷たい缶から取り出すことができます。

350ml缶
8本

収納可能

画像が更新されたみたいで、
今はもう見れない...

配列を利用して効率よく実現するには？

良くない例

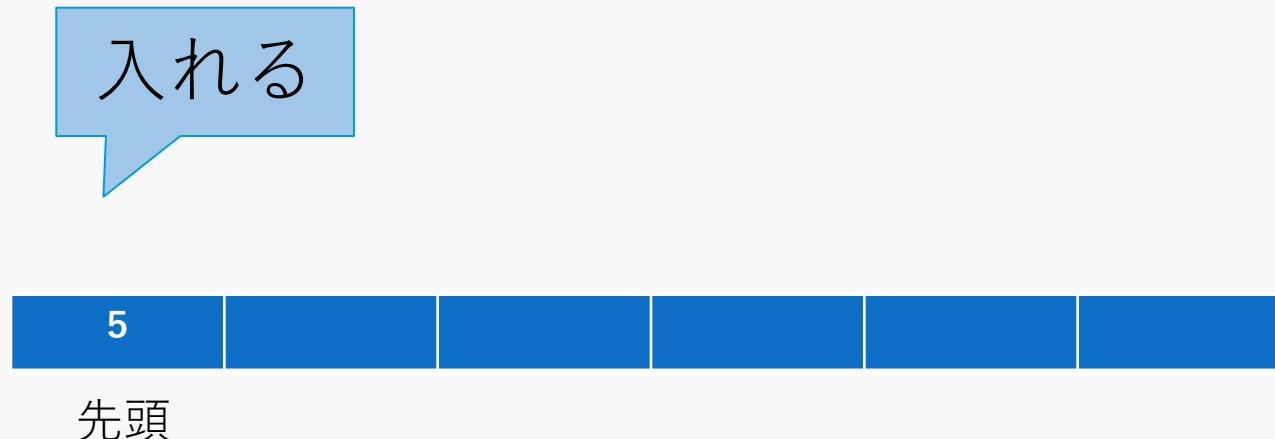
- 先頭を固定して、取り出すときデータを移動させる



配列を利用して効率よく実現するには？

良くない例

- 先頭を固定して、取り出すときデータを移動させる

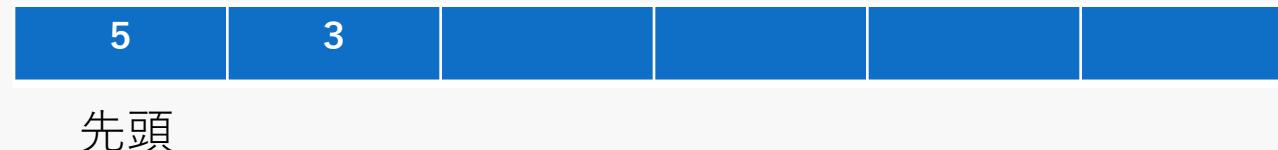


配列を利用して効率よく実現するには？

良くない例

- 先頭を固定して、取り出すときデータを移動させる

入れる



配列を利用して効率よく実現するには？

良くない例

- 先頭を固定して、取り出すときデータを移動させる

入れる



配列を利用して効率よく実現するには？

良くない例

- 先頭を固定して、取り出すときデータを移動させる
- データの移動に $O(n)$ の計算量が必要

出す？



配列を利用して効率よく実現するには？

良い例

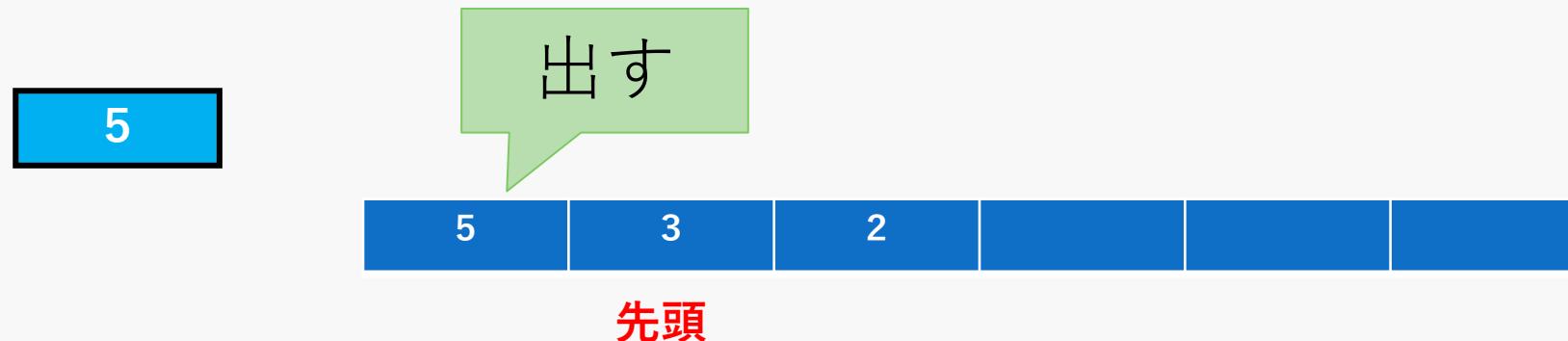
- データを取り出すとき、残りのデータを移動させないのでなく取り出す場所（先頭）を移動する



配列を利用して効率よく実現するには？

良い例

- データを取り出すとき、残りのデータを移動させないのでなく取り出す場所（先頭）を移動する
- $O(1)$ で取り出し可能



キューのプログラミング（基本）

データ構造

- 配列 `int que[MAX];`
 - 先頭, 末尾 `int front, rear;`
 - 要素数 `int num;`
- 
- グローバル変数
(`front, rear, num` は 0 で初期化)

アルゴリズム

- データの入力 `int Enque(int x);`
 - ✓ 末尾の位置にデータを格納する
 - ✓ 末尾を 1 つずらす（進める），要素数を 1 つ増やす
 - ✓ rear が末尾まで行ったら先頭に戻す
- データの出力 `int Deque();`
 - ✓ 先頭の位置からデータを取り出す
 - ✓ 先頭を 1 つずらす（進める），要素数を 1 つ減らす
 - ✓ front が末尾まで行ったら先頭に戻す

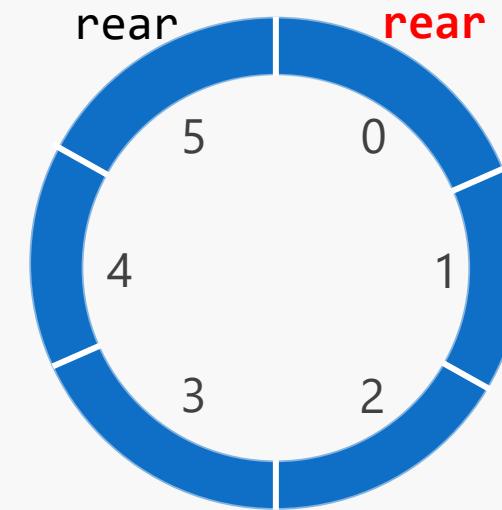
リンクバッファによるキューの実現（先頭に戻す）

キューの先頭（front）, もしくは末尾（rear）が配列の範囲を超えてしまったとき：



- front もしくは rear を 0 に戻す

```
rear++;
if (rear == MAX)
    rear = 0;
```



Enque のアルゴリズムの確認

```
int Enque(int x) {  
    // Implementation  
}
```

方針：入れてからずらす
キューが full のときは -1 を返す
rear が配列の範囲を超えたとき 0 に戻す

Enque のアルゴリズムの確認

```
int Enque(int x) {  
    if (キューがfullでない) {  
        xを入力してからずらす;  
        if (rearが超えた)  
            rearを0に戻す;  
        データ数を一つ増やす;  
    } else  
        return -1;  
  
    return 0;  
}
```

方針：入れてからずらす
キューが full のときは -1 を返す
rear が配列の範囲を超えたとき 0 に戻す

Enque のアルゴリズムの確認

```
int Enque(int x) {  
    if (num < MAX) {  
        que[rear++] = x;  
        if (rear == MAX)  
            rear = 0;  
        num++;  
    } else  
        return -1;  
  
    return 0;  
}
```

方針：入れてからずらす
キューが full のときは -1 を返す
rear が配列の範囲を超えたとき 0 に戻す

Deque のアルゴリズムの確認

```
int Deque() {  
}  
}
```

方針：出してからずらす
キューがemptyのときは -1 を返す
front が配列の範囲を超えたとき先頭に戻す

Deque のアルゴリズムの確認

```
int Deque() {
    if (キューがemptyでない) {
        tmpにデータを取り出してからずらす;
        if (frontが超えた)
            frontを先頭に戻す;
        データ数を一つ減らす;
        return tmp;
    } else
        return -1;
}
```

方針：出してからずらす
キューがemptyのときは -1 を返す
front が配列の範囲を超えたとき先頭に戻す

Deque のアルゴリズムの確認

```
int Deque() {
    if (num > 0) {
        int tmp = que[front++];
        if (front == MAX)
            front = 0;
        num--;
        return tmp;
    } else
        return -1;
}
```

方針：出してからずらす
キューがemptyのときは -1 を返す
front が配列の範囲を超えたとき先頭に戻す

キューの実現

- Enque(), Deque() 関数を完成させる
- front, rear, num 初期化用の Initialize() 関数,
キュー表示用の Display() 関数を完成させる
 - ✓ Display() 関数の仕様

front->	0: 50	キューの中身を順に出力 要素番号（6桁），コロン，値（6桁） frontの位置に front->（左側） rearの位置に <-rear（右側）
1:	100	
2:	0 <-rear	
3:	0	
4:	0	

- 以下のことが分かる出力結果をソースコードに張り付けて提出
 - ✓ データを正しく追加・取り出すことができる
 - ✓ キューが FULL / EMPTY の場合に、それぞれエラー表示がされる
 - ✓ front / rear が配列の範囲を超えたとき、0 に戻る