4

スタックの実現

スタックを実現するプログラムを作りましょう。データとして格納するのは、単一の int 型 の値とし、容量(スタックに積める最大のデータ数)を生成時に決定する**固定長のスタック**と します。

List 4-1 の "IntStack.h" がヘッダ部で、右ページ List 4-2 の "IntStack.c" がソース部です。

List 4-1

chap@4/IntStack.h

```
// int型スタックIntStack (ヘッダ部)
#ifndef ___IntStack
#define ___IntStack
/*--- スタックを実現する構造体 ---*/
typedef struct {
              // スタックの容量
    int max;
              // スタックポインタ
    int ptr;
    int *stk; // スタック本体 (の先頭要素へのポインタ)
} IntStack;
/*--- スタックの初期化 ---*/
int Initialize(IntStack *s, int max);
/*--- スタックにデータをプッシュ ---*/
int Push(IntStack *s, int x);
/*--- スタックからデータをポップ ---*/
int Pop(IntStack *s, int *x);
/*--- スタックからデータをピーク ---*/
int Peek(const IntStack *s, int *x);
/*--- スタックを空にする ---*/
void Clear(IntStack *s);
/*--- スタックの容量 ---*/
int Capacity(const IntStack *s);
/*--- スタック上のデータ数 ---*/
int Size(const IntStack *s);
/*--- スタックは空か ---*/
int IsEmpty(const IntStack *s);
/*--- スタックは満杯か ---*/
int IsFull(const IntStack *s);
/*--- スタックからの探索 ---*/
int Search(const IntStack *s, int x);
/*--- 全データの表示 ---*/
void Print(const IntStack *s);
/*--- スタックの後始末 ---*/
void Terminate(IntStack *s);
#endif
```

スタック構造体: IntStack

スタックを管理するための構造体であり、 3個のメンバで構成されます。

スタック本体用の配列:stk

プッシュされたデータを格納するスタック 本体用の配列です。

右ページの Fig.4-3 に示すように、添字0の 要素をスタックの底とします。

- ▶ stkは、配列の本体ではなく、配列の先頭 要素を指すポインタです。配列本体の生成は、 関数 Initialize で行います
- スタックの容量:max

スタックの容量を表す int 型のメンバです。 この値は、配列stkの要素数と一致します。

▶ 図の例では、maxの値は8です。

■ スタックポインタ:ptr

スタックに積まれているデータの個数を表 すメンバであり、その値は**スタックポインタ** (stack pointer) と呼ばれます。

このptrの値は、スタックが空であれば∅で、満杯であればmaxです。

▶ 最初にプッシュされた底が $stk[\emptyset]$ で、最後にプッシュされた頂上が stk[ptr - 1] です。

List 4-2 [A] chap@4/IntStack.c // int型スタックIntStack (ソース部) #include <stdio.h> #include "IntStack.h" /*--- スタックの初期化 ---*/ int Initialize(IntStack *s, int max)

初期化: Initialize

}

 $s \rightarrow ptr = \emptyset;$

関数 Initialize は、スタック本体用の配列領域を確保するなどの準備処理を行います。

- ▶ 第1引数 s は、処理の対象となるスタック構造体オブジェクトへのポインタです(これ以降のほとんどの関数も同様です)。
- 1 生成時のスタックは空(データが 1 個も積まれていない状態)ですから、スタックポインタptrの値を Ø にします。
- 2 要素数 \max の配列 stk の本体を生成します。スタックの個々の要素をアクセスする添字式は、底から $stk[\emptyset]$, stk[1], …, $stk[\max 1]$ となります。
- 3 仮引数 max に受け取った値を、スタックの容量用データメンバ max にコピーします。
 - ▶ 配列本体の確保に失敗した場合は、②で max の値を Ø にします。存在しない配列 stk の本体領域 に対して、他の関数が不正にアクセスするのを防止するためです。

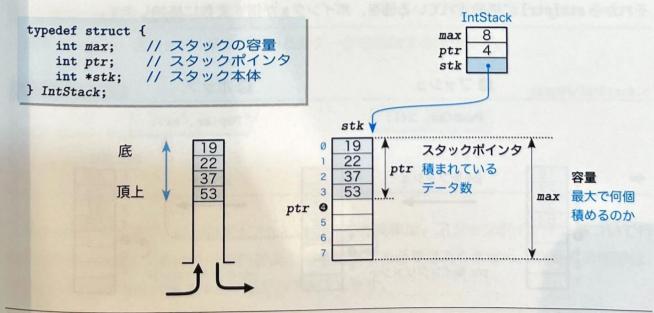


Fig.4-3 スタックの実現例

4

プッシュ:Push

関数 Push は、スタックにデータをプッシュする関数です。

▶ プッシュに成功すると Ø を返却し、スタックが満杯でプッシュできなければ -1 を返却します。

Fig.4-4 aに示すのが、プッシュ操作の一例です。受け取ったデータxを、配列の要素 stk[ptr] に格納するとともに、スタックポインタptr をインクリメントします。

ポップ: Pop

関数 Pop は、スタックの頂上からデータをポップする関数です。

▶ ポップに成功するとØを返却し、スタックが空でポップできなければ-1を返却します。

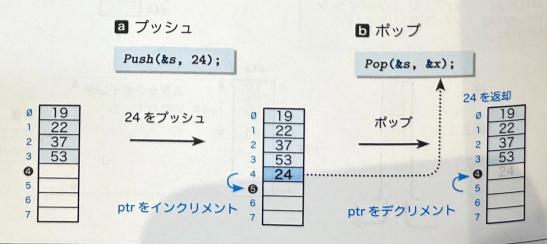


Fig.4-4 スタックへのプッシュとポップ

ピーク: Peek

関数 Peek は、スタックの頂上のデータ(次にポップを行ったときに取り出されるデータ)を "韻き見" する関数です。

▶ ピークに成功すると Ø を返却し、スタックが空でピークできなければ -1 を返却します。

List 4-2 [D]

```
chap@4/IntStack.c
```

スタックが空でなければ、頂上の要素 stk[ptr-1] の値を、ポインタx が指す変数に格納します。なお、データの出し入れがないため、スタックポインタは変化しません。

▶ 関数 Push と、Pop と Peek では、スタックが満杯であるか、あるいは、スタックが空であるかどうかを 関数冒頭の if 文で判定しています。その判定で使っているのが、>= 演算子と <= 演算子です。

スタックが満杯である/空であるかどうかの判定は、等価演算子 == あるいは != を利用して、次のように行えるはずです。

```
if (s->ptr == s->max) // スタックは満杯か?
if (s->ptr == Ø) // スタックは空か?
```

というのも、"IntStack.c" で提供されている関数のみを利用してスタック操作を行う限り、スタックポインタ ptr の値は、必ず \emptyset 以上かつ s->max 以下になるからです。

とはいえ、プログラムミスなどに起因してptrの値が不正に書きかえられた場合、 \emptyset より小さくなったり、s->max を超えたりする可能性があります。

本プログラムのように不等号を付けて判定すれば、スタック本体の配列に対する上限や下限を超えたアクセスを防げます。このような些細な工夫で、プログラムの頑健さが向上します

全要素の削除: Clear

関数 Clear は、スタックに積まれている全データを削除する関数です。

List 4-2 [E]

chap@4/IntStack.c

```
/*--- スタックを空にする ---*/
void Clear(IntStack *s)
{
    s->ptr = Ø;
}
```

スタックに対するプッシュやポップなどのすべての操作は、スタックポインタに基づいて行われるため、スタック本体用の配列要素の値を変更する必要はありません。全要素の削除は、スタックポインタ ptr の値を Ø にするだけで完了します。

List 4-2 [F]

```
chap04/IntStack.c
   /*--- スタックの容量 ---*/
   int Capacity(const IntStack *s)
   {
      return s->max;
   }
   /*--- スタックに積まれているデータ数 ---*/
  int Size(const IntStack *s)
  {
      return s->ptr;
  }
  /*--- スタックは空か ---*/
  int IsEmpty(const IntStack *s)
  {
     return s->ptr <= Ø;
  7
  /*--- スタックは満杯か ---*/
 int IsFull(const IntStack *s)
 {
     return s->ptr >= s->max;
 }
 /*--- スタックからの探索 ---*/
 int Search(const IntStack *s, int x)
 {
                                         // 頂上→底に線形探索
     for (int i = s - ptr - 1; i > \emptyset; i - -)
        if (s->stk[i] == x)
                          // 探索成功
           return i:
                           // 探索失敗
    return -1;
7
/*--- 全データの表示 ---*/
void Print(const IntStack *s)
    for (int i = \emptyset; i < s > ptr; i++)
                                          // 底→頂上に走査
       printf("%d ", s->stk[i]);
   putchar('\n');
/*--- スタックの後始末 ---*/
void Terminate(IntStack *s)
   if (s->stk != NULL)
      free(s->stk);
                        // 配列を破棄
   s->max = s->ptr = \emptyset;
```

□ 容量を調べる:Capacity

}

}

関数 Capacity は、スタックの容量を返す関数です。メンバ max の値をそのまま返します。

」データ数を調べる:Size

関数 Size は、スタックに積まれているデータ数を返す関数です。スタックポインタ ptrの値 をそのまま返します。

空であるかを判定する: IsEmpty

関数 *IsEmpty* は、スタックが空(データが 1 個も積まれていない状態)であるかどうかを判定する関数です。空であれば 1 を、そうでなければ Ø を返します。

□ 満杯であるかを判定する: IsFull

関数 IsFull は、スタックが満杯(データをプッシュできない状態)であるかどうかを判定する関数です。満杯であれば 1 を、そうでなければ 0 を返します。

探索: Search

関数 Search は、値 x のデータがスタックに積まれているかどうか、積まれていれば配列内のどこに積まれているのかを調べる関数です。

Fig.4-5 に示すのが、探索の一例です。この図に示すように、探索は、**頂上側から底側へ**の線形探索によって行います。すなわち、配列の添字の大きいぼうの要素から小さいぼうの要素へと走査します。

頂上側から走査するのは、《先にポップされるデータ》を優先的に見つけるためです。 探索に成功した場合は、見つけた要素の添字を返し、失敗した場合は -1 を返します。

▶ 図に示すスタックには、値が25の要素が2個あります(添字1の要素と4の要素です)。ここから25を探索すると、頂上側の25の添字4を返します。

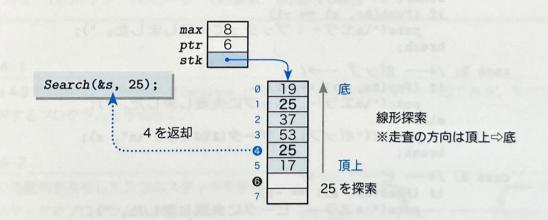


Fig.4-5 スタックからの探索

全データの表示: Print

関数 Print は、スタック本体用の配列内の全データを表示する関数です。スタックに積まれている ptr 個すべてのデータを底から頂上へと順に表示します。

後始末:Terminate

関数 Terminate は、後始末用の関数です。関数 Initialize で生成していたスタック本体用の配列を破棄して、容量 max とスタックポインタ ptr の値を Ø にします。

4

スタックを利用するプログラム例

スタックを利用するプログラムを作りましょう。List 4-3 に示すのが、そのプログラム例です。 ▶ 本プログラムのコンパイルには、"IntStack.h"と"IntStack.c"が必要です。

```
chap@4/IntStackTest.c
 List 4-3
// int型スタックIntStackの利用例
#include <stdio.h>
#include "IntStack.h"
int main(void)
   IntStack s;
   if (Initialize(&s, 64) == -1) {
      puts("スタックの生成に失敗しました。");
      return 1;
   while (1) {
      int menu, x;
      printf("現在のデータ数: %d / %d\n", Size(&s), Capacity(&s)):
      printf("(1)プッシュ (2)ポップ (3)ピーク (4)表示 (Ø) 終了:");
      scanf("%d", &menu);
      if (menu == Ø) break;
      switch (menu) {
       case 1: /*--- プッシュ ---*/
              printf("データ:");
              scanf("%d", &x);
              if (Push(\&s, x) == -1)
                 puts("\aエラー: プッシュに失敗しました。");
              break;
       case 2: /*--- ポップ ---*/
              if (Pop(\&s, \&x) == -1)
                 puts("\aエラー:ポップに失敗しました。");
              else
                 printf("ポップしたデータは%dです。 \n", x);
              break;
       case 3: /*--- ピーク ---*/
              if (Peek(\&s, \&x) == -1)
                puts("\aエラー: ピークに失敗しました。");
              else
                printf("ピークしたデータは%dです。 \n", x);
              break;
       case 4: /*--- 表示 ---*/
              Print(&s):
              break;
  Terminate(&s);
  return Ø;
```

容量 64 のスタックを生成した上で、プッシュ、ポップ、ピーク、スタック内データの表示を 対話的に行います。

現在のデータ数: 0 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 1 □ 現在のデータ数: 1 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 1 □ 現在のデータ数: 2 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 1 □ 現在のデータ数: 3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 1 □ 現在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 3 □ ピークしたデータは4です。 現在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 4 □ 1 2 3 4 収在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 4 □ 1 2 3 4 収在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 2 □ ポップしたデータは4です。 現在のデータ数: 3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (0) 終了: 2 □ ポップしたデータは3です。 3 をポップ 3 をポップ			実 行 例	
現在のデータ数: 1 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 1回 現在のデータ数: 2 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 1回 現在のデータ数: 3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 1回 現在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 3回 ピークしたデータは4です。 現在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 4回 現在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 4回 現在のデータ数: 4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 2回 ポップしたデータは4です。 現在のデータ数: 3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 2回 ポップしたデータは4です。 現在のデータ数: 3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了: 2回 ポップしたデータは3です。 3をポップ	(1)プッシュ (2)ポップ	(3)ピーク (4) =		
現在のデータ数:2 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:1 現在のデータ数:3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:1 現在のデータ数:4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:3 ピークしたデータは4です。 現在のデータ数:4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:4 1 2 3 4 現在のデータ数:4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:4 現在のデータ数:4 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 ポップしたデータは4です。 現在のデータ数:3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 現在のデータ数:3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 現在のデータ数:3 / 64 (1) ブッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 ポップしたデータは3です。	現在のデータ数:1 / 64 (1)プッシュ (2)ポップ	(3)ピーク (4) 書:		
現在のデータ数:3 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:1	(1)プッシュ (2)ポップ	(3)ピーク (4)表表	示 (Ø)終了:1回	
現在のデータ数:4 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:3 □ ピークしたデータは4です。 4をピーク 現在のデータ数:4 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:4 □ 1 2 3 4 現在のデータ数:4 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 □ ポップしたデータは4です。 4をポップ 現在のデータ数:3 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 □ ポップしたデータは3です。 3をポップ	現在のデータ数:3 / 64 (1)プッシュ (2)ポップ ((3)ピーク (4)表示		tradespl-z*
現在のデータ数:4 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:4 □ 1 2 3 4 現在のデータ数:4 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 □ ポップしたデータは4です。 4 をポップ 現在のデータ数:3 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø) 終了:2 □ ポップしたデータは3です。 3 をポップ	(1) プッシュ (2) ポップ ((3)ピーク (4)表示		
現在のデータ数: 4 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø)終了: 2 □ ポップしたデータは4です。 4 をポップ 現在のデータ数: 3 / 64 (1) プッシュ (2) ポップ (3) ピーク (4) 表示 (Ø)終了: 2 □ ポップしたデータは3です。 3 をポップ	現在のデータ数:4 / 64		₹ (∅)終了:4□	STORES SERVICE TO
現在のデータ数:3 / 64 (1)プッシュ (2)ポップ (3)ピーク (4)表示 (Ø)終了:2』 ポップしたデータは3です。 3をポップ	(1)プッシュ (2)ポップ (3)ピーク (4)表示	· (Ø)終了:2回	1000
	(1)プッシュ (2)ポップ (3	3)ピーク (4)表示	: (Ø)終了:2回	
現在のデータ数:2 / 64 (1)プッシュ (2)ポップ (3)ピーク (4)表示 (Ø)終了:4回 1 2 スタックの中身を表示	現在のデータ数:2 / 64 (1)プッシュ (2)ポップ (3	3)ピーク (4)表示		
現在のデータ数:2 / 64 (1)プッシュ (2)ポップ (3)ピーク (4)表示 (Ø)終了:Ø□		3)ピーク (4)表示	(Ø)終了: Ø□	

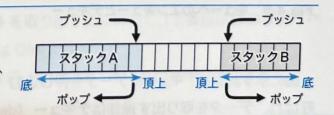
☑ 演習 4-1

List 4-3 で利用しているのは、"IntStack.c" で提供される関数のうちの一部である。すべての関数を利用するプログラムを作成せよ。

☑ 演習 4-2

一つの配列を共有して二つのスタックを実現 するスタックのプログラムを作成せよ。

スタックに格納するデータは **int** 型の値とし、 図のように配列の先頭側と末尾側の両側を利用 すること。



Column 4-1

関数名について

前章のハッシュ、本章のスタック、キュー、第8章の線形リストなどのプログラムには、同じ名前の 関数があります(たとえば、Initialize など)。

そのため、それらのプログラムを併用するプログラムは作成不能です。もし併用の必要があれば、Stack_Initialize、Queue_Initializeなど、異なる名前に置きかえるとよいでしょう。