

# 情報システムプログラミングⅡ (**11**回目)

2024年7月3日 (水)

3～4限

# 授業内容

- 講義内容（教科書の346～377ページ +  $\alpha$ ）
  - ポインタを使うメリット
  - 不可欠なポインタの利用
  - 配列とポインタに関する構文
  - メモリにアクセスする手段と注意点
- 演習課題

# ポインタを使うメリット

## ■メモリの節約

- メモリの容量に限られる状況で有効

```
typedef struct {  
    String name;  
    int hp;  
    int attack;  
    : )  
} Monster;
```

実際には 100 近いメンバを持つはず

```
int main(void)  
{  
    Monster suzaku = {"朱雀", 100, 80, ...};  
    printMonsterSummary(suzaku);  
    return 0;  
}
```

ここに約 100 項目が並ぶ

アロー演算子 (->) も利用可  
「(\*m).name」と  
「m->name」は同義

```
void printMonsterSummary(Monster* m)  
{  
    printf("モンスター %s (HP= %d)", (*m).name, (*m).hp);  
}  
  
int main(void)  
{  
    Monster suzaku = {"朱雀", 100, 80, ...};  
    printMonsterSummary(&suzaku);  
    return 0;  
}
```

指定アドレスにある情報にアクセス

suzaku のアドレスを渡す

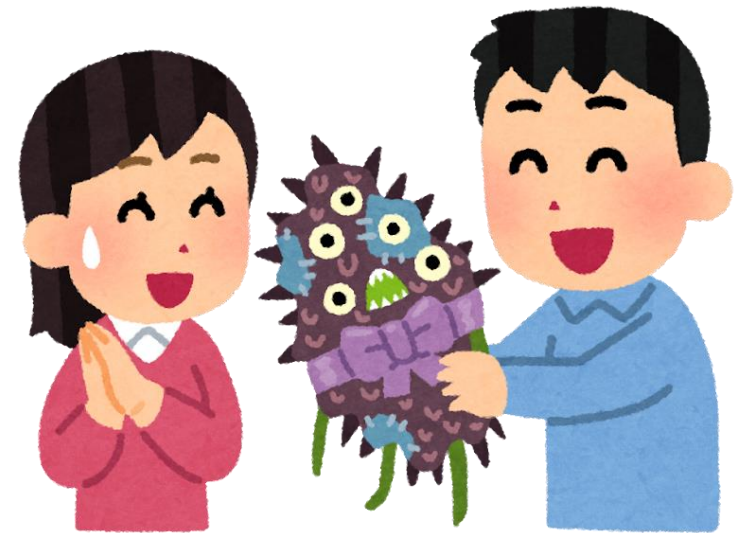
# 不可欠なポインタの利用

## ■値渡し

- 関数の引数として値を渡すこと
- 関数内で実引数の値を変更できない

## ■参照渡し（ポインタ渡し）

- 関数の引数としてアドレスを渡すこと
- 関数内で実引数の値を変更できる





# 不可欠なポインタの利用

## ■値渡しと参照渡し の例

- 値渡しでは実引数の値が変わらない
- 参照渡しだと実引数の値が変わる

### 実行結果

a=5, b[0]=100

```
void funcA(int x)    // int型変数を受け取る関数
{
    x = 100; }      変数を書き換える
}

void funcB(int x[3]) // int型配列を受け取る関数
{
    x[0] = 100; }   配列の先頭要素を書き換える
}

int main(void)
{
    int a = 5;        // int型変数を宣言 (初期値は5)
    int b[3];         // 配列を宣言
    b[0] = 5;         // int型配列の先頭要素を5で初期化

    funcA(a);
    funcB(b);

    printf("a=%d, b[0]=%d\n", a, b[0]);
    return 0;
}
```

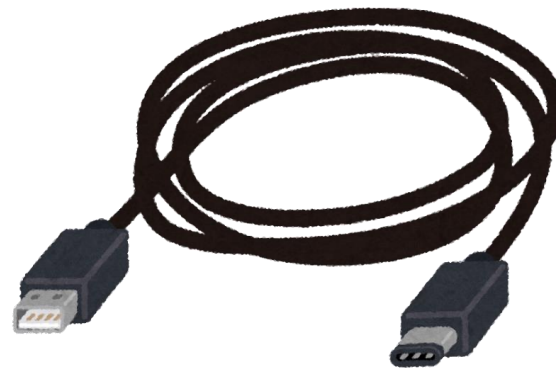
# 配列とポインタに関する構文

## ■関数の仮引数や戻り値に配列型を指定した場合

- 自動的にポインタ型に変換される（ポインタ型と見なされる）
  - 配列名はポインタ変数として扱うことができる

① void funcB(int x[3])  
② void funcB(int x[])  
③ void funcB(int\* x)

すべて③だと見なされる



# 配列とポインタに関する構文

## ■関数の実引数に配列名を指定した場合

- 自動的に配列の先頭要素の位置を示すアドレスに変換される
- 以下はどちらも配列**b**の先頭要素のアドレスを**funcB**関数に渡している（基本的に上の書き方でよい）

**bと&b[0],  
b[0]と\*bは同義**

```
funcB(b);
```

配列 b を引数に渡している

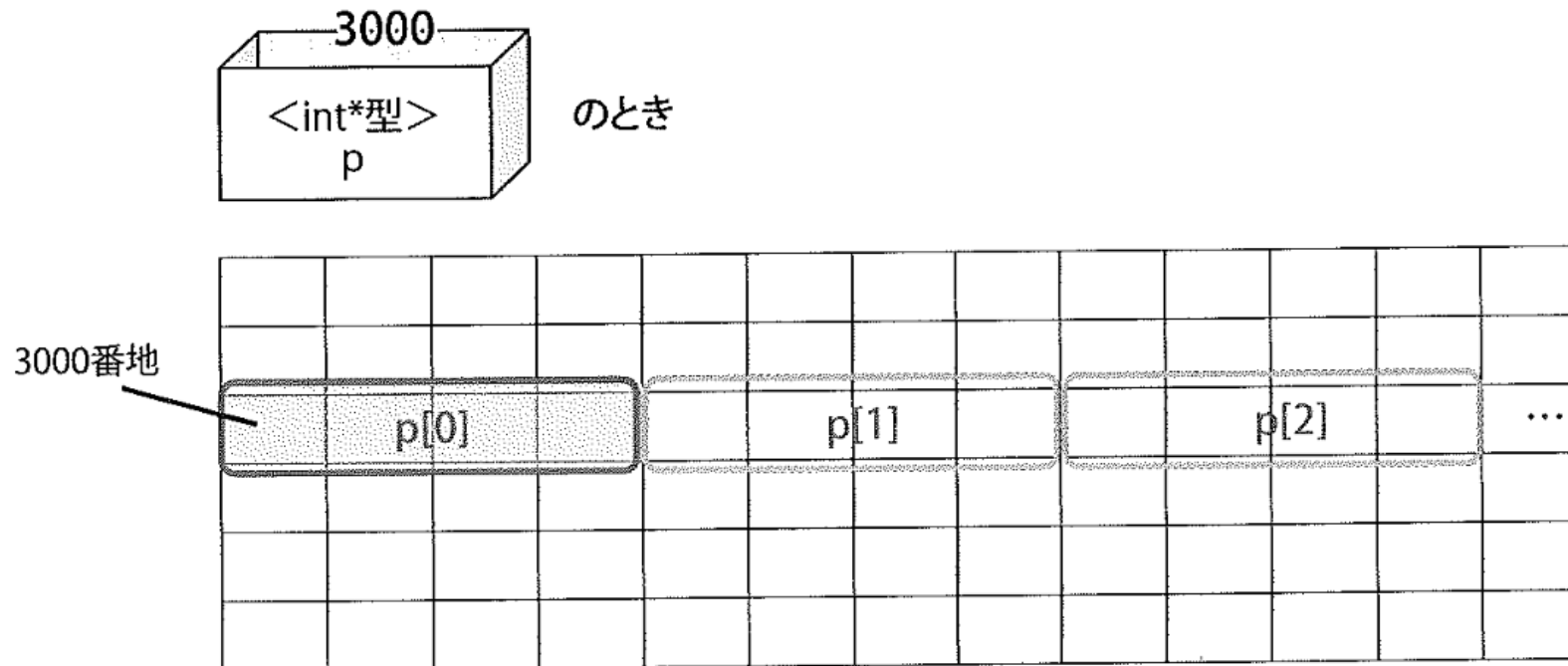
```
funcB(&b[0]);
```

配列 b の先頭アドレスを渡している

# メモリにアクセスする手段と注意点

## ■添字演算子はポインタ変数にも利用できる

- ポインタ変数に格納されているアドレスを基準として、その前後にアクセスできる





# メモリにアクセスする手段と注意点

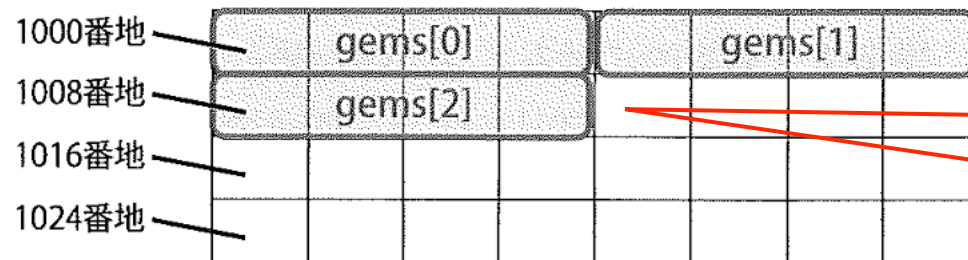
## ■ポインタ演算

- ポインタ変数（配列名）に加算や減算を行うこと
  - 型に対応した単位でアドレスが増減する
- 添字演算子とポインタ演算には以下の対応関係がある

ポインタ変数  $p$  があるとき、  
 $p[0]$  と  $*p$  は同じ意味になる。  
 $p[\text{整数}]$  と  $*(p + \text{整数})$  も同じ意味になる。  
※ただし  $p$  は  $\text{void}^*$  型以外であること。

**$\text{gems}[0]$  と  $*\text{gems}$ ,  
 $\text{gems}[1]$  と  $*(\text{gems}+1)$ ,  
 $\text{gems}[2]$  と  $*(\text{gems}+2)$  は同義**

**`int gems[3];`**



**$(\text{gems}+2)$ が指す  
アドレスは,  
1002ではなく1008**

# メモリにアクセスする手段と注意点

## ■添字演算子とポインタ演算の比較

引数を配列とする場合

添字演算子

```
double avg(double a[ ])  
{  
    double sum = 0.0;  
  
    for(int i=0; i<5; i++) {  
        sum += a[i];  
    }  
  
    return sum / 5;  
}
```

ポインタ演算

```
double avg(double a[ ])  
{  
    double sum = 0.0;  
  
    for(int i=0; i<5; i++) {  
        sum += *(a+i);  
    }  
  
    return sum / 5;  
}
```

引数をポインタとする場合

ポインタ演算

```
double avg(double* a)  
{  
    double sum = 0.0;  
  
    for(int i=0; i<5; i++) {  
        sum += *(a+i);  
    }  
  
    return sum / 5;  
}
```

添字演算子

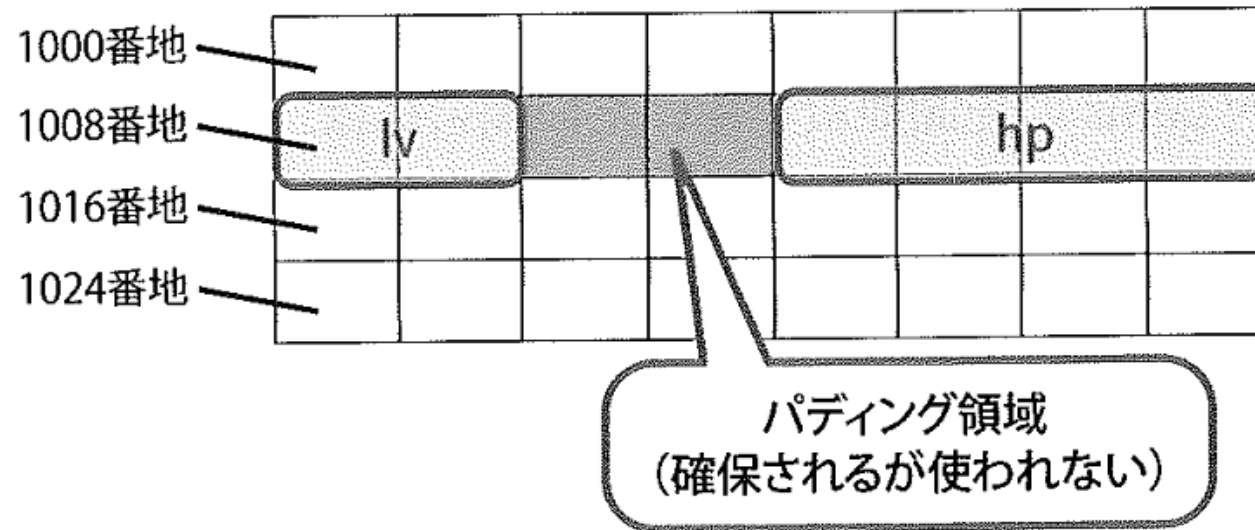
```
double avg(double* a)  
{  
    double sum = 0.0;  
  
    for(int i=0; i<5; i++) {  
        sum += a[i];  
    }  
  
    return sum / 5;  
}
```

# メモリにアクセスする手段と注意点

## ■構造体のメモリ配置

- 基本的には各メンバ用の領域が連続した場所に確保されるが、実行環境によっては隙間（パディング）が生まれる

```
struct {  
    short lv;  
    int hp;  
} x;
```

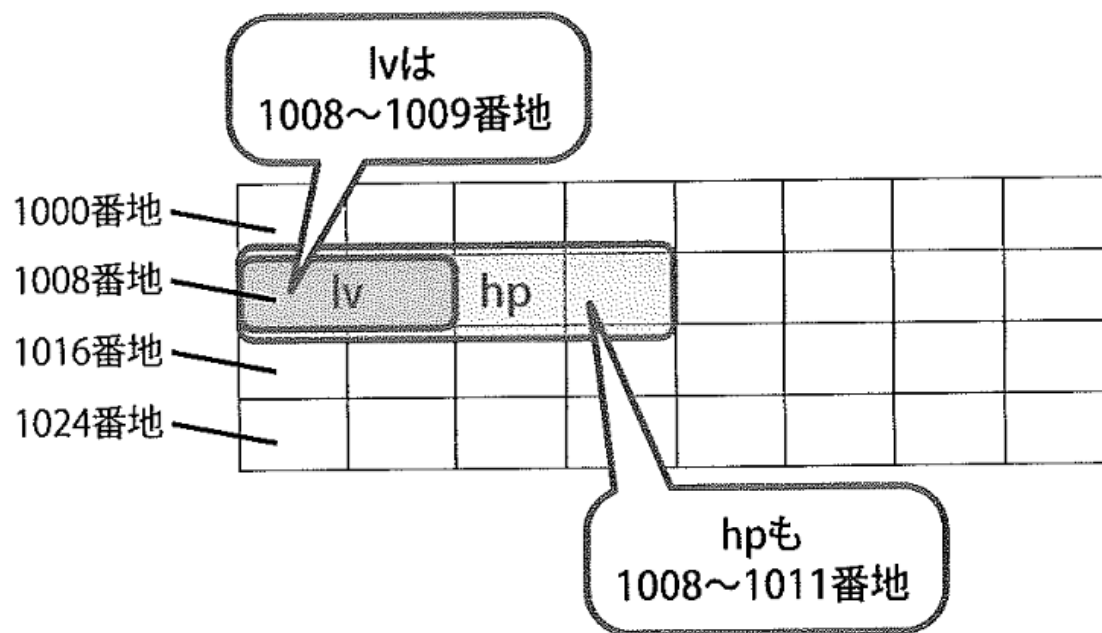


# メモリにアクセスする手段と注意点

## ■共用体

- 構造体と似たデータ型だが、各メンバが同じメモリ領域を利用するために、状況によってはメモリを節約できる
  - 基本的には1つのメンバしか正常に値を格納できない

```
union {  
    short lv;  
    int hp;  
} x;
```





# メモリにアクセスする手段と注意点

## ■ バッファオーバーフロー（バッファオーバーラン）

- バッファ（確保した／利用している領域）を超えてメモリにアクセス（メモリ上の値を操作）してしまうこと
- 自動的に防ぐことはできないのでくれぐれも注意！

