

1. Указатели и указателна аритметика.

Указателите в C++ са променливи, които съхраняват адреси на паметта. Те осигуряват начин за непряк достъп до местата в паметта, което позволява динамично разпределяне и манипулиране на паметта. Аритметиката на указатели включва извършване на аритметични операции върху указатели, което се използва предимно за навигация по масиви и динамично разпределена памет.

При аритметиката на указатели добавянето на целочислена стойност към указател го увеличава с толкова байта, в зависимост от размера на типа данни, към който той сочи. Например добавянето на 1 към указател на цяло число увеличава указателя с размера на цяло число.

По същия начин изваждането на целочислена стойност от указател го намалява с толкова байта. Аритметиката на указателите може да се използва и за навигация в масиви, тъй като увеличаването на указател към елемент на масив го премества към следващия елемент на масива.

Адресна аритметика с указатели:

$p+i = p+i*\text{sizeof}(T)$ за T^* p ; където sizeof е оператор връщащ брой байтове отделен за типа T . Също $+, -, ++, --, =, !=, <, >, <=, >=$ стават за адресна аритметика.

`T* const a; //константен указател (change *a, but not a)`

`const T* a; //указател сочещ към константа (change a but not *a)`

`const T* const a; //константен указател към константа`

2. Едномерни и многомерни масиви. Основни операции с масиви – индексирание. Сортиране и търсене в едномерен масив – основни алгоритми.

В C++ връзката между масиви и указатели е голяма. Тя се състои в това, че масивите са указатели към техните „първи“ елементи. Това позволява да се разглеждат указателите като алтернативен подход за обхождане на масив. Иначе масивът е статично или динамично заделени n на брой клетки с размерност $\text{sizeof}(T)$ в ОП(оперативната памет). Ако е статично, то клетките са последователни в паметта и още по време на компилиране се заделя паметта за тях и може с указател да обхождаме масива. При динамичните клетките са разпръснати по паметта и по време на изпълнение на програмата се случва манипулацията с ОП и не става да бъдат обхождани с указател тъй като не са последователни клетки в паметта. Нека имаме `int a[100]`.

`a[0] <-> *a; a[1] <-> *(a+1); a[i] <-> *(a+i);`

Имената на масивите са константни указатели, така че `++`, `--` и присвояване на стойност не са приложими.

За 2D масив – `int b[10][20]`. b е константен указател към първия елемент на едномерния масив `b[0]`, `b[1]`, ..., `b[9]`, като всеки от тях е константен указател към `b[i][0]`, i in $\{0, \dots, 9\}$

$**b \leftrightarrow b[0][0]; *b \leftrightarrow b[0]; *(b+1) \leftrightarrow b[1]; *(b+i) \leftrightarrow b[i]; *(b+i)[j] \leftrightarrow b[i][j]; *(* (b+i)+j) \leftrightarrow b[i][j]$

- selection sort

```
void selectionSort(int *a, int n) {  
    for (int i = 0; i < n-1; i++) {  
        for(int j = i+1; j < n; j++) {  
            if (a[i] > a[j]) {  
                swap(a[i], a[j]);  
            }  
        }  
    }  
}
```

- bubble sort

```
void bubbleSort(int *a, int n) {  
    for (int i = 0; i < n-1; i++) {  
        bool swapped = false;  
        for (int j = 0; j < n-1-i; j++) {  
            if (a[j] > a[j+1]) {  
                swapped = true;  
                swap(a[j], a[j+1]);  
            }  
        }  
        If (!swapped) break;  
    }  
}
```

- insertion sort

```
void insertionSort(int *a, int n) {  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        int cur = a[i];  
        int j;
```

```

        for (j = i-1; j >= 0; j--) {
            if (a[j] <= cur) {
                break;
            }
            a[j+1] = a[j];
        }
        a[j+1] = cur;
    }
}

```

- quick sort

```

void quickSort(int *a, int l, int r) {
    if (l > r) return;
    int i = l, j = r, pivot = a[l];
    while (i <= j) {
        while (a[i] < pivot) i++;
        while (a[j] > pivot) j--;
        if (i <= j) {
            swap(a[i], a[j]);
            i++;
            j--;
        }
    } // l <= j < i <= r
    quickSort(a, l, j);
    quickSort(a, i, r);
}

```

- merge sort

... code

- binary search

```

int binarySearch(int* a, int n, int x) {

```

```

int l = 0, r = n-1, m = (l+r)/2;

do {
    if (x < a[m]) r = m-1;
    else if (a[m] < x) l = m+1;
    else return m;
} while (l <= r);

return -1;
}

```

3. Рекурсия - пряка и косвена рекурсия, линейна и разклонена рекурсия.

Един обект е рекурсивен, ако съдържа себе си или е дефиниран чрез себе си. Пример: $n!$

C++ позволява дефинирането на структури с рекурсия и рекурсивни функции. Ще разгледаме само рекурсивни функции. В тялото на функцията може да бъде извикано друго вече дефинирано или декларирана функция, а може и тя да извиква сама себе си.

Функция е косвено рекурсивна, ако $F1 \rightarrow F2 \rightarrow F3 \rightarrow \dots \rightarrow F_n \rightarrow F1$

Функция е пряко рекурсивна, ако в тялото си се извиква.

Пример:

```

int factorial(int n) {
    if (n == 0) return 1;
    else return n * factorial(n-1);
}

int fib(int n) {
    if (n == 0 || n == 1) return 1;
    else return fib(n-2) + fib(n-1);
}

```

factorial е пример за линейна рекурсия, а fib е пример за разклонена рекурсия. В случая се породжат две независими извиквания на fib и сложността е $O(2^n)$.

Хубаво е, ако съществува ефективно итеративно решение за проблем, тогава да не се използва рекурсия. Рекурсията е удобно за работа с рекурсивни структури, обхождане на графи и т.н.