

Metoda bulelor presupune parcurgerea iterativă a tabloului și, la fiecare parcurgere, ori de câte ori se întâlnesc două elemente consecutive care nu se află în ordinea care trebuie, valorile lor se interschimbă. La prima parcurgere elementul cu valoarea maximă/minimă (în funcție de cum dorim să sortăm șirul, crescător/descrescător) va ajunge pe ultima poziție din șir, acolo unde îi și este locul final. La următoarea parcurgere al doilea element maxim/minim va ajunge pe penultima poziție, și așa mai departe. La fel ca și bulele de aer dintr-un pahar cu apă, valorile mari/mici vor "urca" la capătul șirului.

Metoda inserției este asemănătoare cu metoda bulelor; comparăm două valori consecutive și dacă nu se află în ordinea care trebuie, le interschimbăm. După interschimbare deplasăm la stânga elementul actual până găsim un predecesor mai mic/mare (în funcție de cum dorim să sortăm șirul, crescător/descrescător) sau până ajungem la începutul șirului.

Metoda selecției presupune aflarea poziției pe care se află cel mai mic/mare element din șir (în funcție de cum dorim să sortăm șirul, crescător/descrescător) și interschimbăm primul element din șir cu acesta. În continuare căutăm următorul cel mai mic/mare element, îl interschimbăm cu elementul aflat pe a doua poziție din șir, și așa mai departe.

Metoda numărării presupune parcurgerea șirului și determinarea numărului de elemente mai mici/mari (în funcție de cum dorim să sortăm șirul, crescător/descrescător) decât elementul curent. Într-un șir auxiliar se memorează elementul actual pe poziția corespunzătoare cu numărul de elemente mai mici/mari decât acesta. La sfârșit în șirul auxiliar se vor afla elementele sortate; le vom copia înapoi în șirul inițial. (Obs: această metodă presupune că șirul este format din valori distincte)

Algoritmul de sortare prin **interclasare** presupune utilizarea metodei *Divide et Impera*. Șirul de numere ce trebuie sortat este împărțit în două subșiruri; acest pas se repetă până când toate subșirurile sunt formate dintr-un singur element (astfel putem spune ca aceste subșiruri sunt gata ordonate). După ce s-a făcut această diviziune se trece la procesul de interclasare al subșirurilor.

Metoda **Divide et Impera** este folosită pentru rezolvarea problemelor complexe ce pot fi împărțite în subprobleme mai ușoare. După ce o problemă a fost împărțită în mai multe subprobleme, se rezolvă fiecare dintre acestea (în general recursiv), iar în final soluțiile parțiale sunt combinate într-o soluție finală.

Un **subalgoritm recursiv** este un subalgoritm ce se apelează pe el însuși, ceea ce permite implementarea unei funcții matematice recursive. La intrarea într-un subalgoritm recursiv se alocă spațiu pe stivă pentru parametri transmiși și pentru variabilele locale ce au fost declarate în subalgoritm. La ieșirea din apel stiva se eliberează de informațiile depuse la intrarea în apel.

Metoda **Backtracking** poate fi folosită la rezolvarea problemelor a căror soluție este de forma unui vector (x_1, x_2, \dots, x_n) . Pentru fiecare x_i se cunoaște mulțimea în care poate să ia valori ($x_i \in M_i$), iar elementele soluției trebuie să verifice anumite condiții.

Metoda **Greedy** este o metodă de rezolvare a problemelor, ce construiește soluția componentă cu componentă. La fiecare pas se alege cel mai bun candidat posibil, după evaluarea tuturor acestora, ce îndeplinește toate condițiile date. Metoda determină o singură soluție, asigurând un optim local, dar nu întotdeauna și global.

Programarea dinamică este o metodă de rezolvare a problemelor în care se cere determinarea unei soluții optime referitor la un anumit criteriu. O problemă este descompusă în subprobleme de dimensiuni mai mici și soluția optimă a problemei depinde de soluțiile optime ale subproblemelor sale.

Identificatorii reprezintă nume de constante, variabile, funcții, etc. În denumire pot fi folosite numere, cifre și caracterul underscore, dar primul caracter nu poate fi un număr. *Obs:* C++ este case-sensitive.

Un **tip de data** reprezintă mulțimea valorilor pe care le pot lua datele de tipul respectiv, modul de repartizare a acestora în memorie, precum și operațiile care se pot efectua cu datele respective. (ex de tipuri de date: int, double, char, bool)

Variabila este un mod de a face referire la o locație de memorie folosită de către program pentru a memora o valoare. Pe parcursul execuției programului, valoarea înmagazinată de către o variabila poate fi modificată.

Variabila globală este o variabilă ce a fost declarată în afara tuturor funcțiilor. Ea este inițializată cu valoarea 0, este vizibilă și poate fi modificată în orice subprogram al programului.

Variabile locală este o variabilă ce a fost declarată în interiorul unei funcții sau al unui bloc de instrucțiuni. Ea este vizibilă și poate fi modificată doar pe plan local.

Procesul de **declararea al unei variabile** constituie specificarea numelui acesteia, tipul ei și, opțional, o valoare inițială.

Constanta reține o valoare ce nu se poate modifica pe parcursul execuției programului.

O **expresie** este alcătuită din unul sau mai mulți operanzi legați între ei prin operatori.

operanzi = constante, variabile sau o expresie între paranteze rotunde

operatori = reprezintă operațiile care se execută asupra operanzilor.

o. aritmetici (+, -, *, /, %), **o.** logici(!, &&, ||), **o.** relaționali(<, >, <=, >=, ==, !=)

Un **tablou** este o colecție de date de același tip, situate într-o zonă de memorie continuă (două elemente consecutive dintr-un tablou au adrese de memorie succesive).

Un **șir de caractere** este o succesiune de caractere terminată cu caracterul NULL. Caracterul NULL este caracterul ce are codul ASCII 0.

Structura de date reprezintă un ansamblu de date simple (int, double, char) organizate după anumite reguli care depind de tipul de structură (ex de SD: lista, coada stivă, arbori binari)

Structurile de control reprezintă componentele programării structurate.

1. Structura liniară (a = 5; b = a+3; tipărește a)
2. Structura alternativă (if...else, switch)
3. Structura repetitivă
 - 3.1. cu test inițial (Cât timp expresie execută instrucțiuni) se execută *cât timp* valoarea expresiei este diferită de **0**.
 - 3.2. cu test final (repetă instrucțiuni până când expresie) se execută *până când* valoarea expresiei **va deveni 1**.
 - 3.3. cu nr cunoscut de pași (pentru inițializare, condiție, pas execută instrucțiuni)

Tipul înregistrat reprezintă o colecție de un număr fix de componente care pot fi tipuri diferite (caracter neomogen), ce constituie o unitate de prelucrare.

Algoritmul este o noțiune primară fără definiție, însă intuitiv putem spune că un algoritm este un ansamblu de instrucțiuni corelate, care au ca scop rezolvarea unei probleme.

Caracteristicile unui algoritm

- **Generalitatea:** trebuie să rezolve o clasă întreagă de probleme de același tip
- **Finititudinea:** se termină după un număr finit de pași
- **Claritatea:** trebuie descris clar, fără ambiguități
- **Eficiența:** timpul de execuție și spațiul de memorie utilizat trebuie să fie optime

Un **subprogram** este un ansamblu de instrucțiuni corelate ce rezolvă o anumită sarcină. Subprogramul poate fi executat doar dacă este apelat de către un program sau alt subprogram.

(*declaraire, apel, definiție*)

Parametri formali sunt scriși în *declarația și antetul* funcției (subprogramului). Parametri formali sunt variabile locale ce sunt inițializate cu valorile argumentelor cu care este apelat subprogramul.

Parametri actuali reprezintă valorile cu care este apelat un subprogram. Între parametri actuali și parametri formali există o relație de corespondență.

Parametri transmiși prin valoare = atunci când parametri formali primesc o copie a parametrilor actuali. La întoarcerea în program, variabilele cu care a fost apelată funcția rămân nemodificate.

Parametri transmiși prin referință = atunci când variabilele parametrilor formali indică către aceeași zonă de memorie ca și variabilele parametrilor actuali. Acele variabile nu sunt interpretate ca și pointeri, ci ca sinonime ale variabilelor parametrilor actuali. La întoarcerea în program, variabilele cu care a fost apelată funcția vor fi modificate de către subprogram.

Stiva este o structură de date abstractă pentru care operația de inserare și operația de extragere a unui element din structură se realizează la un singur capăt, denumit vârful stivei. Stiva funcționează după principiul LIFO.

Coada este o structură de date abstractă pentru care operația de inserare a unui element se realizează la un capăt, în timp ce operația de extragere se realizează la celălalt capăt. Coada funcționează după principiul FIFO.

O **listă** este o colecție de elemente(noduri), legate între ele prin referință, realizându-se astfel o stocare necontinuă a datelor în memorie. Lungimea unei liste este dată de numărul de noduri din listă. Ea permite determinarea atât a primului, ultimului nod din structură cât și care este predecesorul sau succesorul unui nod dat.

Un **arbore binar** este un arbore în care orice nod are 0, 1 sau 2 descendenți.

Variabila dinamică este o variabilă creată și, opțional, dealocată în timpul execuției programului.

Variabila statică este o variabilă creată și, opțional, inițializată, înainte ca funcția main să fie executată și nu este dealocată decât când se termină programul.