

## TUTORIAT 11

Linkuri utile:

- <https://www.python.org/>
- <https://docs.python.org/3/>
- <https://www.codecademy.com/learn/learn-python-3>
- <https://www.learnpython.org/>
- <https://stanfordpython.com/#/>

Comentariu multiplu PyCharm: CTRL + /

Ce conține tutoriatul ?

### Metoda BACKTRACKING

**Backtracking** → “to go back to an earlier point in a sequence”

**Backtracking** → căutare cu revenire

### Generalități despre metoda BACKTRACKING

- ❖ utilizată pentru rezolvarea problemelor a căror **soluție** poate fi **reprezentată sub forma unui vector**,  $S_v = x_1, x_2, \dots, x_n$ ;  $x_1 \in A_1, x_2 \in A_2, \dots, x_n \in A_n$   
 $A = A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$ ,  $A$  este **spațiul tuturor soluțiilor posibile**
- ❖ mulțimile  $A_1, A_2, \dots, A_n$  sunt **finite**, cu elementele într-o relație de ordine bine stabilită
- ❖ mulțimile  $A_1, A_2, \dots, A_n$  **pot fi identice**
- ❖  $x_1, x_2, \dots, x_n$  pot fi la rândul lor vectori
- ❖ mulțimea rezultatelor  $R = \{ S_v \in A \mid S_v \text{ îndeplinește anumite condiții interne (relații între componentele } x_1, x_2, \dots, x_n \text{ pe care trebuie să le îndeplinească pentru a fi soluție)} \}$
- ❖ se pot cere toate soluțiile sau o soluție care optimizează o funcție dată
- ❖ în cazul în care se caută **o singură soluție**, algoritmul **se oprește forțat** pentru a economisi timp
- ❖ numărul de elemente ale soluției poate fi sau nu cunoscut
- ❖ vectorul  $S_v$  se completează **secvențial**, atribuind componentei  $x_k$  o valoare numai după ce au fost atribuite deja valori componentelor  $x_1, x_2, \dots, x_{k-1}$ ; nu se va trece la componenta  $x_{k+1}$  decât dacă sunt verificate condițiile interne de continuare pentru  $x_1, x_2, \dots, x_k$
- ❖ **condițiile de continuare** sunt necesare pentru a ajunge la rezultat cu primele  $k$  alegeri făcute; dacă condițiile de continuare nu sunt îndeplinite, atunci indiferent cum se aleg valori pentru următoarele componente  $x_{k+1}, x_{k+2}, \dots, x_n$ , nu se va ajunge la rezultat, deci nu are sens continuarea completării vectorului  $S_v$
- ❖ cu cât condițiile de continuare sunt mai restrictive, cu atât algoritmul va fi mai eficient, deci o bună alegere a condițiilor de continuare va duce la reducerea numărului de căutări
- ❖ dacă nu sunt îndeplinite condițiile de continuare se alege altă valoare din mulțimea  $A_k$ , pentru componenta  $x_k$ , iar dacă în mulțimea  $A_k$  nu mai sunt alte valori (pentru că

mulțimile sunt finite), atunci se revine la componenta anterioară  $x_{k-1}$ , încercând o nouă alegere (din mulțimea  $A_{k-1}$  pentru componenta  $x_{k-1}$ ); dacă s-a ajuns la  $x_1$  și nu se mai poate executa o revenire ( $k=0$ ), atunci algoritmul se termină

## PAȘI DE URMAT ÎN REZOLVAREA PROBLEMELOR

**PAS 1:** Se generează toți candidații parțiali la “titlul” de soluție .

**PAS 2:** Candidații la soluție se construiesc pe vectori unidimensionali/bidimensionali.

**PAS 3:** Generarea candidațiilor se face în pași succesivi (înainte și înapoi).

**PAS 4:** După fiecare pas se poate face o validare pentru reducerea numărului căutărilor în spațiul soluțiilor.

**PAS 5:** Când s-a ajuns la o anumită dimensiune a vectorului, se verifică dacă candidatul parțial (vectorul) este sau nu o soluție.

**PAS 6:** Se alege soluția/soluțiile din candidații parțiali după criterii impuse de problem.

## SUBALGORITM(recursiv)

subalgoritm back( $X, k, n$ ):

    pentru  $\forall e \in A_k$  execută

$X_k = e$

        dacă Cond\_continuare( $X, k$ ) atunci

            dacă  $k = n$  atunci

                rezultate( $X, n$ )

            altfel back( $X, k+1, n$ )

Pentru completarea vectorului începând cu prima componentă apelul subalgoritmului este **back( $X, 1, n$ )**.

## EXEMPLE

**1.** Se dau  $n$  numere pozitive  $a_1, a_2, \dots, a_n$ . Se cere determinarea subșirului de sumă dată  $T$ .

### Rezolvare

Fie  $x_i \in \{0, 1\}$  astfel: 0 – cazul în care  $a_i$  nu intră în sumă, 1 – cazul în care  $a_i$  intră în sumă

$A = \{0, 1\}^n$  este finită (**spațiul tuturor soluțiilor posibile**)

Condițiile interne:  $x_1 * a_1 + x_2 * a_2 + \dots + x_n * a_n = T$

Condițiile de continuare:  $x_1 * a_1 + x_2 * a_2 + \dots + x_k * a_k \leq T$  și

$x_1 * a_1 + x_2 * a_2 + \dots + x_k * a_k + a_{k+1} + a_{k+2} + \dots + a_n \geq T$ .

Deci,  $T - (a_{k+1} + a_{k+2} + \dots + a_n) \leq x_1 * a_1 + x_2 * a_2 + \dots + x_k * a_k \leq T$

Pentru  $k = n$  condițiile de continuare devin condiții interne.

### Exemplu:

$n = 10$   $v = \{10, 20, 30, 40, 50, 100, 150, 1000, 5000, 10000\}$   $T = 11150$

După pași succesivi se obține soluția:  $\{150, 1000, 10\ 000\}$

## 2. Partițiile unui număr natural

Se dă un număr natural  $n$ . Să se scrie un program care să afișeze toate partițiile lui  $n$ .

Se numește partiție a unui număr natural nenul  $n$  o mulțime de numere naturale nenule  $\{p_1, p_2, \dots, p_k\}$  care îndeplinesc condiția  $p_1 + p_2 + \dots + p_k = n$ .

Ex: pt  $n = 4$  programul va afișa:

$$4 = 1+1+1+1$$

$$4 = 1+1+2$$

$$4 = 1+3$$

$$4 = 2+2$$

$$4 = 4$$

**Observație:** - lungimea vectorului soluție  $X$  cel mult  $n$ ;

**!ATENȚIE!** există posibilitatea ca soluțiile să se repete;

**condiția de final** este îndeplinită atunci când suma elementelor vectorului soluție este  $n$

### Rezolvare

Se utilizează doi parametri, unul pentru poziția în vectorul soluție și un al doilea în care se memorează sumele parțiale la fiecare moment. Este găsită o soluție atunci când valoarea celui de-al doilea parametru este egală cu  $n$ .

În această situație, la fiecare plasare a unei valori în vectorul  $X$ , valoarea celui de-al doilea parametru se mărește cu elementul ce se plasează în vectorul soluție.

Apelul procedurii back din programul principal va fi `back(1, 0)`. Există și posibilitatea de a apela procedura back din programul principal `back(1, n)` și valoarea celui de-al doilea parametru se

decrementează cu valoarea elementului ce se plasează în vectorul X, iar o soluție este găsită când acest parametru este zero.

Indiferent care modalitate este aleasă, acest al doilea parametru permite să se optimizeze puțin programul, în sensul că se pot considera niște condiții de continuare mai strânse.

## Model subiecte examen

### Subiectul 1 – limbajul Python – 3 p.

**a)** Scrieți o funcție *litere* care primește un număr variabil de cuvinte formate doar din litere mici și returnează un dicționar care conține, pentru fiecare cuvânt primit ca parametru, un dicționar conținând frecvențele literelor distincte din cuvântul respectiv sub forma unei perechi *cuvânt: {litere: frecvențe}*. De exemplu, pentru apelul *litere("teste", "programare")* funcția trebuie să furnizeze dicționarul {'teste': {'e': 2, 't': 2, 's': 1}, 'programare': {'g': 1, 'a': 2, 'm': 1, 'e': 1, 'o': 1, 'p': 1, 'r': 3}}. **(1.5 p.)**

**b)** Înlocuiți punctele de suspensie din instrucțiunea *numere = [...]* cu o secvență de inițializare (*list comprehension*) astfel încât, după executarea sa, lista să conțină numerele naturale formate din exact două cifre care sunt divizibile cu 2, dar nu sunt divizibile cu 6. **(0.5 p.)**

*Să îndrăznim mai mult!*

<https://towardsdatascience.com/top-16-python-applications-in-real-world-a0404111ac23>