

## PROBLEME - LISTE

1. Într-o bibliotecă sunt mai multe teancuri de cărți. Bibliotecarul vrea să rețină doar cărțile având anul de apariție mai mare decât 1970, dar în ordine alfabetică a titlurilor. Să se afișeze cărțile în ordinea în care trebuie reținute pe raft. **Indicație:** Stivă, CoadăCuPriorități.
2. **Jocul Gâsca Roșie.** 2 jucători primesc inițial  $\frac{n}{2}$  cărți de joc (fiecare carte poate avea culoarea roșie sau neagră). Jucătorii pun alternativ câte o carte pe masă (din vârful teancului lor de cărți), până se pune o carte roșie (caz în care teancul de pe masă va fi luat de către jucătorul care nu a pus cartea roșie și adăugat sub teancul său de cărți). Pierde jucătorul care nu mai are cărți. Simulați jocul. **Indicație:** Stivă, Coadă.
3. Fie un labirint (rețea dreptunghiulară) cu celule ocupate (X) și libere (\*). Fie R un robot în acest labirint. Robotul se poate deplasa în 4 direcții: N, S, E, V.

*	*	X	*	*
X	*	*	*	X
X	*	R	*	*
X	*	X	X	*
*	*	*	*	*

- a). Testați dacă R poate ieși din labirint (poate ajunge la margine).
- b). Determinați un drum pentru ieșire (dacă există).

### Indicație

Fie  $T$  mulțimea pozițiilor în care robotul poate ajunge pornind de la poziția inițială. Notăm cu  $S$  mulțimea pozițiilor în care robotul a ajuns până la un moment dat și din care s-ar putea deplasa. Un algoritm pentru determinarea mulțimilor  $T$  și  $S$  ar putea fi:

```

T ← {poziția inițială}
S ← {poziția inițială}
Cât-timp S ≠ ∅ execută
    Fie p un element din S
    S ← S \ {p}
    Pentru fiecare poziție q alăturată poziției p, q ≠ 'X' și q ∉ T execută
        S ← S ∪ {q}
        T ← T ∪ {q}
    SfPentru
SfCatTimp
    
```

### **Observații**

- Pentru a răspunde la punctul a), algoritmul s-ar putea termina dacă poziția  $q$  care satisface condițiile este pe frontiera labirintului

- Structura  $S$  poate fi o Stivă sau o Coadă (pentru a răspunde la a) și b)), Coadă (pentru a răspunde la c))
  - Mulțimea  $T$  poate fi memorată printr-o matrice asociată labirintului (ex: 0 pentru pozițiile neatinse încă, respectiv 1 pentru pozițiile în care robotul a ajuns).
  - Pentru a răspunde la punctul b), ne putem gândi la un algoritm care pornind de la o poziție de pe frontieră (în cazul în care răspunsul la punctul a) a fost pozitiv) merge din aproape în aproape pe pozițiile marcate cu 1 (atinse) spre poziția inițială.
4. Se dă un text care conține caractere incluzând paranteze rotunde, paranteze drepte și acolade. Se cere să se verifice dacă în text parantezele se închid corect. De exemplu, în textul  $\{a = (2 + b[3]) * 5;\}$  parantezele se închid corect; în textul  $\{ a = (b[0] . 1]; \}$  parantezele nu se închid corect. **Indicație.** Se va folosi **Stivă**.
  5. Scrieți 4 proceduri cu timpul de execuție  $\theta(1)$  pentru inserare elemente și ștergere de elemente la ambele capete ale unei cozi duble (complete).
  6. Arătați cum se poate implementa o coadă prin 2 stive. Scrieți în Pseudocod operațiile cozii folosind doar operațiile din interfața Stivei. Analizați timpul de execuție al operațiilor cozii.
  7. Arătați cum se poate implementa o stivă prin 2 cozi. Scrieți în Pseudocod operațiile cozii folosind doar operațiile din interfața Cozii. Analizați timpul de execuție al operațiilor stivei.