Recapitulare pentru Colocviu

În această secțiune se recapitulează conceptele de:

- Operații aritmetice
- Operații pe Liste (complete, diferență, incomplete)
- Liste Adânci
- Arbori (compleți, incompleți)
- Grafuri și efecte laterale (assert, retract)

1 Operații aritmetice

1. Calculați cel mai mare divizor comun a două numere.

```
?- cmmdc(15,25,R).
R = 5.
```

2. Calculați cel mai mic multiplu comun a două numere.

```
?- cmmmc(15,25,R).
R = 75.
```

3. Calculați divizorii unui număr natural.

```
?- divisor(15,R1), divisor(2,R2), divisor(1,R3), divisor(0,R4), divisor(6,R5).
R1 = [1,3,5,15], R2 = [1,2], R3 = [1], R4 = alot, R5 = [1,2,3,6].
```

4. Convertiți un număr în binar (puterile lui 2 cresc de la dreapta la stânga)

```
?- to_binary(5,R1),to_binary(8,R2),to_binary(11,R3). R1 = [1,0,1], R2 = [1,0,0,0], R3 = [1,0,1,1].
```

```
5. Inversați un număr natural.
```

```
?- reverse(15,R1), reverse(121235124,R2).
R1 = 51, R2 = 421542121.
```

2 Operații pe Liste

6. Calculati suma elementelor unei liste.

```
?- sum([1,2,3,4,5], R).
R = 15.
```

7. Dublați elementele impare și ridicați la pătrat cele pare.

```
?- numbers([2,5,3,1,1,5,4,2,6],R).
R = [4,10,6,2,2,10,16,4,36].
```

8. Extrageți numerele pare în E și numerele impare în O.

```
?- separate_parity([1,2,3,4,5,6], E, O).
E = [2,4,6], O=[1,3,5].
```

9. Înlocuiți toate aparițiile lui X cu Y.

```
?- replace_all(1, a, [1,2,3,1,2], R).
R = [a,2,3,a,2].
```

10. Înlocuiți toate aparițiile lui of X într-o listă diferență (al doilea si al treilea argument) cu secvența [Y,X,Y].

```
% replace_all(X, S, E, Y, R), where the difference list is S-E = [1,2,3,4,2,1,2]?-replace_all(2,[1,2,3,4,2,1,2,2,3],[2,3],8,R).
R = [1,8,2,8,3,4,8,2,8,1,8,2,8].
```

11. Stergeți aparițiile lui X pe poziții pare (numerotatea poziției începe de la 1).

```
?- delete_pos_even([1,2,3,4,2,3,3,2,5],2,R).
R = [1,3,4,2,3,3,5].
```

12. Ștergeți elementele de pe poziții divizibile cu K.

```
?- delete_kth([6,5,4,3,2,1], 3, R).
R = [6,5,3,2].
```

13. Ștergeți elementele de pe poziții divizibile cu K de la finalul listei.

```
?- delete_kth_end([1,2,3,4,5,6,7,8,9,10],3,R)
R = [1,3,4,6,7,9,10].
```

14. Ștergeți toate aparițiile elementului minim/maxim dintr-o listă.

```
?- delete_min([4,5,1,2], R).
R = [4,5,2].
```

15. Ștergeți elementele duplicate dintr-o listă (păstrează prima sau ultima apariție).

```
?- delete_duplicate([3,4,5,3,2,4], R).
R = [3,4,5,2]. sau R = [5,3,2,4].
```

16. Inversează o listă incompletă.

17. Inversați elementele dintr-o lista după poziția K.

```
?- reverse_k([1,2,3,4,5,6], 2, R).
R = [1,2,6,5,4,3].
```

18. Codificați o listă cu RLE (Run-length encoding). Elemente consecutive se înlocuiesc cu (element, nr_apariții).

```
?- rle_encode([a,a,a,a,b,c,c,a,a,d,e,e,e,e], R).
R = [[a,4], [b,1],[c,2], [a,2], [d,1], [e,4]].
```

19. Codificați o listă cu RLE (Run-length encoding). Două sau mai multe elemente consecutive se înlocuiesc cu (element, nr_apariții). Dar dacă numărul de apariții este egal cu 1 atunci se scrie doar elementul.

```
?-rle_encode1([1,1,1,2,3,3,4,4], R).
R = [(1,3), 2, (3,2), (4,2)].
```

20. Decodificați o listă cu RLE (Run-length encoding).

```
?- rle_decode([[a,4], [b,1],[c,2], [a,2], [d,1], [e,4]],R).
R = [a,a,a,a,b,c,c,a,a,d,e,e,e,e].
```

21. Rotiți lista K poziții în dreapta.

```
?- rotate_k([1,2,3,4,5,6|_], 2, R).
R = [5,6,1,2,3,4|_].
```

22. Sortați o listă de caractere în funcție de codul ASCII.

```
?- sort_chars([e, t, a, v, f], R).
R = [a, e, f, t, v].
```

23. Sortați o listă de liste în funcție de lungimea listelor de nivel 2.

```
?- sort_len([[a, b, c], [f], [2, 3, 1, 2], [], [4, 4]], R).
R = [[], [f], [4, 4], [a, b, c], [2, 3, 1, 2]].
```

24. Stergeți elementele duplicate de pe poziții impare dintr-o listă (indecșii încep de la 1).

```
?- remove_dup_on_odd_pos([1,2,3,1,3,3,3,9,10,6,10,8,7,3],R). R = [2,1,3,9,6,8,7,3].
```

3 Liste Adânci

25. Calculați adâncimea maximă a unei liste imbricate.

```
?- depth_list([1, [2, [3]], [4]], R1), depth_list([], R2).
R1 = 3, R2 = 1.
```

26. Aplatizați o listă imbricată cu liste complete/incomplete.

```
?- flatten([[1|_], 2, [3, [4, 5|_]|_]|_], R).
R = [1,2,3,4,5|_].
```

27. Aplatizați doar elementele de la o adâncime dată într-o listă imbricată.

```
?- flatten_only_depth([[1,5,2,4],[1,[4,2],[5,[6,7,8]]],[4,[7]],8,[11]],3,R). R = [4,2,5,7].
```

28. Calculați suma elementelor de la nivelul K intr-o lista imbricată.

```
?- sum_k([1, [2, [3|_]|_], [4|_]|_], 2, R).
R = 6.
```

29. Calculați numărul de liste într-o listă imbricată.

```
?- count_lists([[1,5,2,4],[1,[4,2],[5]],[4,[7]],8,[11]],R).
R = 8.
```

30. Înlocuiți toate aparițiile lui X cu Y în lista imbricată.

```
?-replace_all_deep(2, 5, [[1, [2, [3, 2]], [4]], R).
R = [1, [5, [3, 5]], [4]].
```

31. Înlocuiți fiecare secvență cu o adâncime constantă cu lungimea într-o listă adâncă.

```
?-len_con_depth([[1,2,3],[2],[2,[2,3,1],5],3,1],R).
R = [[3],[1],[1,[3],1],2].
```

4 Arbori

32. Calculați adâncimea unui arbore binar complet/incomplet.

```
tree(t(6, t(4, t(2, nil, nil), t(5, nil, nil)), t(9, t(7, nil, nil), nil))). \\ ?-tree(T), depth\_tree(T, R). \\ R = 3.
```

33. Colectați toate nodurile unui arbore binar complet/incomplet în inordine folosind liste complete.

```
tree(t(6, t(4, t(2, nil, nil), t(5, nil, nil)), t(9, t(7, nil, nil), nil))). ?- tree(T), inorder(T, R). R = [2,4,5,6,7,9].
```

34. Colectați toate frunzele dintr-un arbore binar.

```
tree(t(6, t(4, t(2, nil, nil), t(5, nil, nil)), t(9, t(7, nil, nil), nil))).
?- tree(T), collect_k(T, R).
R = [2,5,7].
```

35. Scrieți un predicat care verifică dacă un arbore este arbore binar de căutare.

```
tree(t(3, t(2, t(1, nil, nil), t(4, nil, nil)), t(5, nil, nil))). ?- tree(T), is_bst(T). false.
```

36. Arbore binar imcomplet. Colectați nodurile impare cu un singur copil într-o listă incompletă.

```
 \begin{split} &\text{tree}(t(26, t(14, t(2, \_, \_), t(15, \_, \_)), t(50, t(35, t(29, \_, \_), \_), t(51, \_, t(58, \_, \_))))). \\ &\text{?- tree}(X), & \text{collect\_odd\_from\_1child}(X, R). \\ &\text{R} = [35, 51|\_]. \end{split}
```

37. Arbore ternar incomplet. Colectați cheile între X și Y (interval închis) într-o listă diferență.

```
tree(t(2,t(8,__,_),t(3,__,t(4,_,__)),t(5,t(7,_,__),t(6,_,_,),t(1,__,t(9,_,_))))). ?- tree(T), collect_between(T,2,7,R,[1,18]). R = [2,3,4,5,6,7,1,18].
```

38. Arbore binar. Colectați cheile pare ale frunzelor într-o listă diferență.

```
tree(t(5,t(10,t(7,nil,nil),t(10,t(4,nil,nil),t(3,nil,t(2,nil,nil)))),t(16,nil,nil))). \\ ?-tree(T), collect\_even\_from\_leaf(T,R,[1]). \\ R = [4,2,16,1]. \\
```

39. Înlocuiți elementul minim dintr-un arbore ternar incomplet cu rădăcina.

```
\begin{split} &\text{tree}(t(2,t(8,\_,\_),t(3,\_,\_t(1,\_,\_)),t(5,t(7,\_,\_),t(6,\_,\_),t(1,\_,\_t(9,\_,\_))))). \\ &\text{?- tree}(T), \, \text{replace\_min}(T,R). \\ &\text{R} = t(2,t(8,\_,\_),t(3,\_,\_t(2,\_,\_)),t(5,t(7,\_,\_),t(6,\_,\_),t(2,\_,\_t(9,\_,\_)))). \end{split}
```

40. Colectați toate nodurile de la adâncimea K dintr-un arbore binar.

```
tree(t(6, t(4, t(2, nil, nil), t(5, nil, nil)), t(9, t(7, nil, nil), nil))). ?- tree(T), collect_k(T, 2, R). R = [4, 9].
```

41. Colectați toate nodurile de la adâncimi impare dintr-un arbore binar incomplet (rădăcina are adâncime 0).

```
tree(t(26,t(14,t(2,__),t(15,_,)),t(50,t(35,t(29,_,_),_),t(51,_,t(58,_,_))))). ?- tree(X), collect_all_odd_depth(X,R). R = [14,50,29,58].
```

42. Colectați subarborii cu rădăcini conținând valoarea mediană dintr-un arbore ternar incomplet.

Observație. Mediana este "mijlocul" listei sortate de chei.

```
 \begin{split} &\text{tree}(t(2, t(8, \_\_, \_), t(3, \_\_, t(1, \_, \_)), t(5, t(7, \_, \_), t(5, \_, \_), t(1, \_\_, t(9, \_, \_))))). \\ &\text{?- tree}(T), \, \text{median}(T, R). \\ &\text{R} = [ \\ & & t(5, t(7, \_\_, \_), t(5, \_\_, \_), t(1, \_\_, t(9, \_, \_)))), \\ & & t(5, \_, \_) \\ ]. \end{aligned}
```

43. Înlocuiți fiecare nod cu înalțimea într-un arbore binar incomplet (frunzele au înalțimea 0).

```
\begin{split} &\text{tree}(t(2,t(4,t(5,\_,\_),t(7,\_,\_)),t(3,t(0,t(4,\_,\_),\_),t(8,\_,t(5,\_,\_))))). \\ &\text{?- tree}(T), \ \text{height\_each}(T,R). \\ &\text{R} = \text{tree}(t(3,t(1,t(0,\_,\_),t(0,\_,\_)),t(2,t(1,t(0,\_,\_),\_),t(1,\_,t(0,\_,\_))))). \end{split}
```

44. Scrieți un predicat care înlocuiește întregul subarbore al unui nod (cu o cheie dată ca argument) cu un singur nod care are cheia suma cheilor subarborelui acelui nod (dacă nu există un nod cu aceea cheie, rămâne neschimbat).

```
 \begin{split} &\text{tree}(t(14,t(6,t(4,\text{nil},\text{nil}),t(12,t(10,\text{nil},\text{nil})),t(17,t(16,\text{nil},\text{nil}),t(20,\text{nil},\text{nil})))). \\ &\text{?- tree}(T), \text{sum\_subtree}(T,6,R). \\ &\text{R} = t(14,t(32,\text{nil},\text{nil}),t(17,t(16,\text{nil},\text{nil}),t(20,\text{nil},\text{nil})))). \end{split}
```

5 Grafuri

45. Colectați toate nodurile unui graf.

```
node(1). node(2). node(3).
?- collect(R).
R = [1,2,3].
```

46. Calculați gradul interior/exterior al fiecărui nod dintr-un graf folosind predicatul dinamic info(Node, OutDegree, InDegree).

```
edge(1,2). edge(2,1). edge(1,4). edge(1,3). edge(3,2). => info(1,3,1). info(2,1,2). info(3,1,1). info(4,0,1).
```