

```

%               Deklaratív Programozás gyakorlat
%               Prolog programozás: listák, gráfok
%               MEGOLDÁSOK
% -----

% 1. Beszúrás rendezett listába

%   % insert_ord(+RL0, +Elem, RL): Az RL monoton növvő számlista úgy áll
%   % elő, hogy az RL0 szigorúan növvő számlistába beszúrjuk az Elem számot,
%   % feltéve hogy Elem nem eleme az RL0 listának; egyébként RL = RL0.

%   % insert_ord(+RL0, +Elem, ?RL): Az RL szigorúan monoton növvő számlista
%   % úgy áll elő, hogy az RL0 szigorúan növvő számlistába beszúrjuk az Elem
%   % számot, feltéve hogy Elem nem eleme az RL0 listának; egyébként RL = RL0.

%   | ?- insert_ord([1,3,5,8], 6, L).
%   L = [1,3,5,6,8] ? ;
%   no
%   | ?- insert_ord([1,3,5,8], 3, L).
%   L = [1,3,5,8] ? ;
%   no

%   Megoldása legyen jobbrekurzív, használjon feltételes szerkezetet!

% insert_ord(+RL0, +Elem, ?RL): Az RL szigorúan monoton növvő számlista
% úgy áll elő, hogy az RL0 szigorúan növvő számlistába beszúrjuk az Elem
% számot, feltéve hogy Elem nem eleme az RL0 listának; egyébként RL = RL0.
insert_ord([], E, [E]).
insert_ord(L0, E, L) :-
    L0 = [X|L1],
    (   X > E -> L = [E|L0]
    ;   X == E -> L = L0
    ;   L = [X|L2],
        insert_ord(L1, E, L2)
    ).

% insert_ord_1(+RL0, +Elem, ?RL): ugyanaz mint
% insert_ord(+RL0, +Elem, ?RL), de feltételes szerkezet használata
% nélkül. Kevésbé hatékony, mert választási pontot hagy maga után.
insert_ord_1([], E, [E]).
insert_ord_1([E|L0], E, [E|L0]).
insert_ord_1([X|L0], E, [E,X|L0]) :-
    X > E.
insert_ord_1([X|L0], E, [X|L]) :-
    X < E,
    insert_ord_1(L0, E, L).

% insert_ord_2(+RL0, +Elem, ?RL): ugyanaz mint
% insert_ord(+RL0, +Elem, ?RL), a vágó beépített eljárás használatával.
% Kicsit egyszerűbb mint az előző két változat, mert csak
% háromfelé ágazik (insert_ord_1 1. és 3. klózáat itt most
% egyetlen klóz, a 3. helyettesíti)
insert_ord_2([X|L0], E, L) :-
    X < E, !, L = [X|L1], insert_ord_2(L0, E, L1).
insert_ord_2([E|L0], E, L) :-
    !, L = [E|L0].
insert_ord_2(L0, E, [E|L0]).

% -----

```

```

% A 'graph' adatstruktúrát a következő Mercury-szerű típusdefiníciókkal
% definiáljuk:

% :- type graph == list(edge).
% :- type edge ----> node-node.
% :- type node == atom.

% Eszerint egy Prolog kifejezés a 'graph' típusba tartozik, ha X-Y alakú
% struktúrák listája, ahol X és Y névkonstansok (atomok).

% Az [a1-b1,a2-b2,...,an-bn] 'graph' típusú kifejezés azt az irányítatlan
% gráfot írja le, amelynek csomópontjai a1,...,an,b1,...,bn, és
% egy (irányítatlan) él vezet ai és bi között, minden i=1,...,n esetén.
% (Megjegyzés: az így megadott gráfoknak nyilván nem lehet izolált pontja.)

% 2a. Írjon egy graph/1 Prolog eljárást amely egy tetszőleges Prolog
% kifejezésről eldönti, hogy az a 'graph' típusba tartozik-e.

% % graph(G): G egy 'graph' típusba tartozó Prolog kifejezés.
%
% | ?- graph([]).
% yes
% | ?- graph([a-b,b-c]).
% yes
% | ?- graph([a-b,b-1]).
% no

% Megoldása legyen jobbrekurzív!

graph([]).
graph([N1-N2|Es]) :-
    atom(N1), atom(N2), graph(Es).

% 2b. Írjon egy same_edge/2 Prolog eljárást amely két 'edge' típusú Prolog
% kifejezésről eldönti, hogy azonos irányítatlan élet írnak-e le!

% | ?- same_edge(a-b, a-b).
% yes
% | ?- same_edge(a-b, b-a).
% yes
% | ?- same_edge(a-b, b-b).
% no

% Az alábbi célok futtatásával vizsgálja meg, hogy az eljárás a (+,+)
% módtól különböző módokban is működik-e.

% | ?- same_edge(a-b, E).
%
% | ?- same_edge(E, a-b).
%
% | ?- same_edge(E1, E2).

same_edge(N1-N2, N1-N2).
same_edge(N1-N2, N2-N1).

% 2c. Írjon egy same_graph0/2 Prolog jobbrekurzív eljárást amely két 'graph'
% típusú Prolog kifejezésről eldönti, hogy (matematikai értelemben)
% azonos gráfot írnak-e le!

% % same_graph0(G1, G2): G1 és G2 azonos gráfot írnak le.
%
% | ?- same_graph0([], []).
% yes
% | ?- same_graph0([a-b], [a-b]).
% yes
% | ?- same_graph0([a-b], [b-a]).
% yes

```

```

% | ?- same_graph0([a-b,b-c], [b-c,b-a]).
% yes
% | ?- same_graph0([a-b,a-b], [a-b]).
% no

% Megvalósítási ötletek:

% - Használja a same_edge/2 segédeljárást.
% - Használja a select/3 eljárást, amely elérhető a lists könyvtárban,
% illetve a 248. dián.

% Vizsgálja meg, hogy helyesen és végesen működik-e az eljárás, ha csak
% az egyik argumentumot adjuk meg (és a másik változó). Például futtassa
% az alábbi két eljáráshívást:

% | ?- same_graph0([a-b], G).
% | ?- same_graph0(G, [a-b]).

% Ezek közül az egyik az első megoldás után végtelen választási pontot
% hoz létre. A trace eljárás meghívásával kapcsolja be a nyomkövetést,
% futtassa a megfelelő eljáráshívást és értse meg, hogy miért jön létre
% végtelen választási pont. (Lásd még a 248. dia utolsó mondatát).

% Becsülje meg az alábbi célsorozat megoldásainak számát:

% | ?- house(G0), same_graph0(G, G0).

% Az alábbi célsorozat futtatásával megállapíthatja a pontos
% megoldásszámot:

% | ?- house(G0), findall(1, same_graph0(G, G0), Gs), length(Gs, N).

:- use_module(library(lists), [select/3, same_length/2]).

same_graph0([], []).
same_graph0([E|FGT], SG) :-
    select(E1, SG, SGR),
    same_edge(E, E1),
    same_graph0(FGT, SGR).

% 2d. Olvassa el a same_length/2 lists könyvtárbeli eljárás specifikációját,
% az SWI Prolog esetében pl. itt:
% https://www.swi-prolog.org/pldoc/doc\_for?object=same\_length/2 (A kék
% fejléc jobb szélén levő narancssárga körbe foglalt :- jelre kattintva
% megnézheti az eljárás -- végtelenül egyszerű -- Prolog kódját is.)

% A same_length/2 segítségével írjon egy same_graph(G0, G) eljárást,
% amelynek jelentése ugyanaz, mint a same_graph0 eljárásé, de nem
% érzékeny az argumentumok sorrendjére: ha legalább az egyik argumentuma
% zárt végű lista, akkor véges a keresési tere.

% Megvalósítási segítség: a same_graph egyetlen klózzal megvalósítható
% úgy, hogy a klóz törzse csak két hívásból áll.

same_graph(FG, SG) :-
    same_length(FG, SG),
    same_graph0(FG, SG).

% 2e. Írjon egy line/2 eljárást, amely eldönti, hogy egy adott gráf egy adott
% pontból kiinduló folytonos vonal-e.

% % line(G, P): A G gráf a P pontból kiinduló folytonos vonal.

% | ?- line([], a).
% yes
% | ?- line([a-b], a).
% yes
% | ?- line([a-b,c-b], a).

```

```

%      no
%      | ?- line([a-b,b-c], a).
%      yes
%      | ?- line([a-b,b-c], c).
%      no

%      Vizsgálja meg, hogy a line eljárás hogy viselkedik, ha az első, G
%      argumentum változó, illetve ha változókból álló (zárt végű) lista.
%      Ehhez futtassa az alábbi célokat:

%      | ?- line(L, a).

%      | ?- length(L, 5), line(L, P).

%      Vegye észre, hogy ha L zárt végű, változókból álló lista (mint az
%      utolsó példában), akkor a line(L, P) hívás létrehoz egy olyan folytonos
%      vonalat, amelynek pontjai még változók (hála a Prolog "logikai"
%      változó-fogalmának, azaz annak, hogy a változók az adatstruktúrák
%      részei lehetnek). (*)

line([], _).
line([P-Q|L], P) :-
    line(L, Q).

%      A jelen feladat hátralevő alpontjaiban az alábbi fejkomentnek
%      megfelelő draw/2 Prolog eljárás különböző változatait készítjük el.

%      % draw(+G, -L): Az L folytonos vonal "megrajzolja" a G gráfot, azaz az
%      % L folytonos vonal ugyanazt a matematikai értelemben vett gráfot írja
%      % le, mint a G Prolog kifejezés.

%      Tehát a "| ?- draw(G, L)." hívás, ahol G adott és L egy változó,
%      felsorolja L-ben az összes olyan folytonos vonalat, amely "megrajzolja"
%      G-t.

%      | ?- draw([a-b,a-c], L).
%      L = [b-a,a-c] ? ;
%      L = [c-a,a-b] ? ;
%      no
%      | ?- draw([a-b,a-c,b-c,b-d,b-e,c-d,c-e,d-e], L), L = [d-e|_].
%      L = [d-e,e-b,b-a,a-c,c-b,b-d,d-c,c-e] ? ;
%      L = [d-e,e-b,b-a,a-c,c-d,d-b,b-c,c-e] ? ;
%      L = [d-e,e-b,b-c,c-a,a-b,b-d,d-c,c-e] ? ;
%      L = [d-e,e-b,b-c,c-d,d-b,b-a,a-c,c-e] ? ;
%      L = [d-e,e-b,b-d,d-c,c-a,a-b,b-c,c-e] ? ;
%      L = [d-e,e-b,b-d,d-c,c-b,b-a,a-c,c-e] ? ;
%      L = [d-e,e-c,c-a,a-b,b-c,c-d,d-b,b-e] ? ;
%      L = [d-e,e-c,c-a,a-b,b-d,d-c,c-b,b-e] ? ;
%      L = [d-e,e-c,c-b,b-a,a-c,c-d,d-b,b-e] ? ;
%      L = [d-e,e-c,c-b,b-d,d-c,c-a,a-b,b-e] ? ;
%      L = [d-e,e-c,c-d,d-b,b-a,a-c,c-b,b-e] ? ;
%      L = [d-e,e-c,c-d,d-b,b-c,c-a,a-b,b-e] ? ;
%      no

house([a-b,a-c,b-c,b-d,b-e,c-d,c-e,d-e]).

% 2f. Írja meg a draw0(G, L) eljárást "generál és ellenőriz" (generate and test)
%      formában: generálja le a G gráffal matematikailag azonos L gráfokat,
%      majd válassza ki ezek közül azokat, amelyek folytonos vonalat alkotnak!

%      Megvalósítási ötlet:

%      A same_graph0/2 eljárás segítségével sorolja fel az adott G-vel azonos
%      L gráfokat (vigyázzon G és L megfelelő sorrendjére, vagy használja
%      same_graph/2 eljárást), majd line/2 segítségével válassza ki azokat
%      amelyek folytonos vonalak.

```

```

% draw0(+G, -L): Az L folytonos vonal "megrajzolja" a G gráfot.
draw0(G, L) :-
    same_graph0(L, G),
    line(L, _).

% 2g. Írja meg a draw1(G, L) eljárást "ellenőriz és generál" (test and generate)
% formában!

% Megvalósítási ötlet: a 2e. variáns (*)-gal jelzett utolsó bekezdése
% szerint a line(L, _) eljárás véges lefutásához elegendő, hogy L hossza
% ismert legyen. Ennek biztosítására használja a same_length/2 eljárást,
% majd a draw0/2 törzsében levő két hívást fordított sorrendben hajtsa
% végre.

% A draw1/2 eljárás kb 7500-szer gyorsabb mint a draw0/2!

% draw1(+G, -L): Az L folytonos vonal "megrajzolja" a G gráfot.
draw1(G, L) :-
    same_length(G, L),
    line(L, _),
    same_graph(L, G).

% 2h. Írja meg a draw2/3 segédeljárást az alábbi fejkomentnek megfelelően!

% % draw2(G, P, L): A G gráfot megrajzolja a P pontból kiinduló L
% folytonos vonal.

% Megvalósítási ötlet: használja a select/3 és a same_edge/2 eljárásokat.

% Az eljárás írásakor feltételezheti, hogy P ismert, de szinte biztos,
% hogy akkor is működik az eljárás, ha P nincs behelyettesítve.

% Az utóbbi észrevételre építve írja meg a draw/2 eljárás újabb
% változatát draw2/2 néven, amely a draw2/3-ra vezeti vissza feladatot.

% A draw2/2 eljárás lényegében azonos sebességű a draw1/2-vel.

% draw2(+G, -L): Az L folytonos vonal "megrajzolja" a G gráfot.
draw2(G, L) :-
    draw2(G, _, L).

% draw2(+G, ?KP, -L): Az L folytonos vonal a KP kezdőpontból indul és
% "megrajzolja" a G gráfot, azaz az L folytonos vonal ugyanazt a
% matematikai értelemben vett gráfot írja le, mint a G Prolog kifejezés.
draw2([], _, []).
draw2(G, P, [P-Q|L]) :-
    select(E, G, G1),
    same_edge(E, P-Q),
    draw2(G1, Q, L).

% 2i. Írja meg a draw3(G, L) eljárást úgy, hogy csak a select/3 könyvtári
% eljárást használja, más segédeljárást nem.
% A draw3/2 eljárás kb 5-10%-kal lassabb mint a draw1/2 és draw2/2.

% draw3(+G, -L): ugyanaz, mint draw2/2, csak segédeljárás nélkül.
draw3([], []).
draw3(G, [P-Q|L]) :-
    select(E, G, G1),
    ( E = P-Q
    ; E = Q-P
    ),
    ( G1 = [] -> L = []
    ; L = [Q-_|_]
    draw3(G1, L)
    ).

```

```

% draw_variant(Variant, Rep): Variant egy (kétargumentumú) gráfrajzoló
% eljárás neve, Rep az ismételt futtatások száma.
draw_variant(draw0, 1).
draw_variant(D, 10000) :-
    member(K, ['1', '2', '3']),
    atom_concat(draw, K, D).

% Időméréssel lefuttatja a draw variánsokat.
test_draw :-
    draw_variant(Pred, N),
    house(G0),
    Goal =.. [Pred,G0,_],
    statistics(runtime, _),
    ( between(1, N, _) , Goal, fail
    ; true
    ),
    statistics(runtime, [_ ,T0]),
    T is T0*1000//N,
    format('Pred:~|~t~w~6+, time to find all sols:~|~t~6d~11+ sec\n',
           [Pred, T]),
    fail.
test_draw.

% 3. (Otthoni feladat)

% Írjon Prolog eljárást egy gráf fokszámlistájának előállítására. A
% fokszámlista típusa:
%
% :- type degrees == list(node_degree).
% :- type node_degree --> node - degree.
% :- type degree == int.

% A fokszámlista tehát egy olyan lista, amelynek elemei Cs-N alakú
% párok, ahol Cs a gráf egy csomópontja, és N a Cs csomópont
% fokszáma. A csomópontok tetszőleges sorrendben szerepelhetnek a
% fokszámlistában.

% % degree_list(G, Ds): A G gráf fokszámlistája Ds.

% | ?- degree_list([b-a,a-c], Ds).
% Ds = [b-1,a-2,c-1] ? ; no

% degree_list(G, Ds): A G gráf fokszámlistája Ds.
degree_list([], []).
degree_list([A-B|G], Ds) :-
    degree_list(G, Ds0),
    incr_node_degree(Ds0, A, Ds1),
    incr_node_degree(Ds1, B, Ds).

% incr_node_degree(Ds0, A, Ds): A Ds0 fokszámlistából A fokszámának eggyel
% való növelésével áll elő a Ds fokszámlista.
incr_node_degree([], A, [A-1]).
incr_node_degree([N-D|Ds0], A, Ds) :-
    ( A = N -> D1 is D+1, Ds = [A-D1|Ds0]
    ; Ds = [N-D|Ds1],
      incr_node_degree(Ds0, A, Ds1)
    ).

% degree_list2(G, Ds): A G gráf fokszámlistája Ds. (Jobbrekurzív változat)
degree_list2(G, Ds) :-
    degree_list2(G, [], Ds).

% degree_list2(G, Ds0, Ds): A G gráf fokszámlistáját Ds0 elé
% fűzve kapjuk Ds-t.
degree_list2([], Ds0, Ds0).
degree_list2([A-B|G], Ds0, Ds) :-
    incr_node_degree(Ds0, A, Ds1),
    incr_node_degree(Ds1, B, Ds2),
    degree_list2(G, Ds2, Ds).

```

```

% 4. (Otthoni feladat)

% Írjon idraw/2 néven egy Prolog eljárást, amelynek jelentése azonos a
% 2. feladatban szereplő draw/2 eljárással! Törekedjék minél hatékonyabb
% megoldásra! Használhatja az ugraphs könyvtárat.

:- use_module(library(ugraphs)).

idraw(G, L) :-
    vertices_edges_to_ugraph([], G, Graph),
    symmetric_closure(Graph, SGraph),
    reduce(SGraph, [_]), % összefüggő a gráf
    degree_list2(G, Ds0),
    ( select(A-D1, Ds0, Ds1), D1 mod 2 == 1,
      select(B-D2, Ds1, Ds2), D2 mod 2 == 1 ->
        \+ ( member(_C-D3, Ds2), D3 mod 2 == 1 ),
        ( L = [A-_|_]
          ; L = [B-_|_]
        )
      ),
    ; true
  ),
    draw(G, L).

% Nagyméretű példagráf
big_house([a-b,a-c,b-c,b-d,b-e,c-d,c-e,d-e,
           a-f,f-b,f-c,g-f,g-b,g-c,h-g,h-b,h-c,
           i-h,i-b,i-c,j-i,j-b,j-c,k-j,k-b,k-c]).

%
%      a ----- f ----- g ----- h ----- i ----- j ----- k
%      / \      / \      / \      / \      / \      / \      / \
%      / \      +   +   +   +   +   +   +   +   +   +   +   +
%      / \      b   c   b   c   b   c   b   c   b   c   b   c
%
%      b-----c
%      | \   / |
%      | / \ |
%      | / \ |
%      | / \ |
%      d-----e
%

:- prolog_flag(dialect, sicstus), use_module(library(between), [between/3]) ; true.

% A nagyméretű gráfra időméréssel lefuttatja a Pred nevű variánst.
test_idraw(Pred) :-
    big_house(G0),
    length(G0, Len),
    N is (Len-8)//3,
    ( between(1, N, I),
      NoOfEdges is 8+3*I,
      length(G0, NoOfEdges),
      append(G0, _, G),
      Goal =.. [Pred,G,_],
      statistics(runtime, _),
      \+ Goal, % Goal is bound to fail
      statistics(runtime, [_T]),
      format('Pred:~|~t~w~6+, edges:~|~t~w~4+, time to fail:~|~t~3d~8+ sec\n',
            [Pred, NoOfEdges, T]),
      fail
    ; true
  ).

% A nagyméretű gráfra időméréssel lefuttat két variánst.
test_idraw :-
    test_idraw(idraw), nl, test_idraw(draw2).

```

```
/*  
| ?- test_idraw.  
Pred: idraw, edges: 11, time to fail: 0.000 sec  
Pred: idraw, edges: 14, time to fail: 0.000 sec  
Pred: idraw, edges: 17, time to fail: 0.000 sec  
Pred: idraw, edges: 20, time to fail: 0.000 sec  
Pred: idraw, edges: 23, time to fail: 0.000 sec  
Pred: idraw, edges: 26, time to fail: 0.000 sec  
Pred: draw, edges: 11, time to fail: 0.000 sec  
Pred: draw, edges: 14, time to fail: 0.050 sec  
Pred: draw, edges: 17, time to fail: 1.120 sec  
Pred: draw, edges: 20, time to fail: 26.670 sec  
Pred: draw, edges: 23, time to fail: 699.370 sec
```

```
  C-c C-cProlog interruption (h for help)? a
```

```
% Execution aborted
```

```
| ?-
```

```
*/
```

```
% -----
```



```

% Platónak hívunk egy olyan legalább kételemű listát, amely csupa azonos
% elemből áll. Az mondjuk, hogy MP egy L listában található maximális
% plató, ha
% - MP az L folytonos része (azaz MP előáll úgy, hogy L elejéről és
% végéről 0 vagy több elemet elhagyunk),
% - MP egy plató és
% - MP maximális L-ben, azaz nem lehet sem balra sem jobbra a benne
% levőkkel azonos, közvetlenül szomszédos elemekkel kiterjeszteni.

% Például az L = [a,b,a,c,c,c,b,b] listában két maximális plató van, a
% 4. pozíción kezdődő [c,c,c] és a 7. pozíción kezdődő [b,b] lista (a
% listaelemeket 1-től számozzuk).

% Egy adott listában előforduló platók felsorolására használható az
% alábbi deklaratív, de nem hatékony (potenciálisan négyzetes költségű)
% Prolog eljárás:

:- use_module(library(lists), [append/2,last/2]).
:- use_module(library(aggregate), [forall/2]).

plato0(L, I, Len, X) :-      % Az L listában az I. pozíción van egy
                           % Len hosszúságú, X elemekből képzett
                           % maximális plató                                HA
    L2 = [X,X|_],          % L2 két azonos X elemmel kezdődő lista     ÉS
    append([L1,L2,L3], L), % L szétszedhető L1, L2, L3 részlistákra     ÉS
    forall(member(Y, L2),  % L2 minden Y eleme
            X = Y),        % azonos X-szel                               ÉS
    \+ L3 = [X|_],         % L3 nem X-szel kezdődő lista (1)     ÉS
    \+ last(L1, X),        % L1 nem X-szel végződő lista (2)     ÉS
    length(L2, Len),       % L2 hossza Len,                               ÉS
    length([a|L1], I).     % I = 1+(L1 hossza).

% Vegyük észre, hogy az (1) ill. (2) feltételek akkor is teljesülnek, ha
% az L3 ill. L1 listák üresek!

% Az alábbi eljárások segítségével a fenti plato0/4 eljárással ekvivalens,
% de lényegesen hatékonyabb plato/4 predikátumot valósítunk majd meg.

% 5. Írjon Prolog eljárást amely a bemenetként kezdődő listáról eldönti,
% hogy egy platóval kezdődik-e, és ha igen, visszaadja a maximális plató
% hosszát és az ezutáni (maradék) elemek listáját.
%
% % pl_kezdetu(L, Len, M): Az atomokból álló L lista egy Len hosszúságú
% % maximális platóval kezdődik, amelyet az M maradéklista követ.
%
% | ?- pl_kezdetu([a,b,a,c,c,c,b,b], Len, M).
% no
% | ?- pl_kezdetu([c,c,c,b,b], Len, M).
% Len = 3, M = [b,b] ? ; no
% | ?- pl_kezdetu([b,b], Len, M).
% Len = 2, M = [] ? ; no
% | ?- pl_kezdetu([b], Len, M).
% no
% | ?- pl_kezdetu([], Len, M).
% no
% | ?-

% maxazonos(L0, M, A, N0, N): Az L0 lista elejéről leszedhető k db A es
% marad egy nem A-val kezdődő M, továbbá N=N0+k.
maxazonos(L0, M, A, N0, N) :-
    ( L0 = [A|L1] ->
        N1 is N0+1,
        maxazonos(L1, M, A, N1, N)
    ; M = L0, N = N0
    ).

```

```

pl_kezdetu([A,A|L], Len, M) :-
    maxazonos(L, M, A, 2, Len).

% Kevésbé hatékony, de segéd eljárás nélküli.
pl_kezdetu1([A,A], 2, []).
pl_kezdetu1([A|L], Len, M) :-
    L = [A|L1],
    L1 = [B|_],
    ( B = A -> pl_kezdetu1(L, Len1, M), Len is Len1+1
    ; Len = 2, M = L1
    ).

% 6. Írjon olyan Prolog eljárást, amely felsorolja atomok egy adott
% listájában található maximális platókat, megadva a plató hosszát és az
% ismétlődő elemet.
%
% % plato(+L, ?Len, ?X): Az L listában található egy Len hosszúságú,
% % X elemekből képzett maximális plató.
%
% | ?- plato([a,b,b,b,b,a,a,c,b,b], Len, X).
% Len = 4, X = b ? ;
% Len = 2, X = a ? ;
% Len = 2, X = b ? ;
% no

plato(L, Len, X) :-
    L = [X0|L1],
    ( pl_kezdetu(L, Len0, M) ->
      ( X = X0, Len = Len0
      ; plato(M, Len, X)
      )
    ; plato(L1, Len, X)
    ).

% % elso_plato(L, Len, X, M): Az L listában van plató, Az első maximális
% % plató Len hosszúságú és X elemekből képzett, továbbá ezt a platót egy
% % M maradéklista követi.
%
% | ?- elso_plato([a,b,b,b,b,a,a,c,b,b], Len, X, M).
% Len = 4, X = b, M = [a,a,c,b,b] ? ; no

elso_plato(L, Len, X, M) :-
    ( pl_kezdetu(L, Len, M) ->
      L = [X|_]
    ; L = [_|L1],
      elso_plato(L1, Len, X, M)
    ).

% Nem hatékony, mert kétszer hívja elso_plato/4-et
plato1(L, Len, X) :-
    elso_plato(L, Len, X, _M).
plato1(L, Len, X) :-
    elso_plato(L, _Len, _X, M),
    plato1(M, Len, X).

% plato1 ekvivalens átírása olyan formába, hogy a két klóz pontosan
% ugyanazzal az elso_plato hívással kezdődjék:
plato1a(L, Len, X) :-
    elso_plato(L, Len0, X0, _M0),
    Len = Len0, X = X0.
plato1a(L, Len, X) :-
    elso_plato(L, _Len0, _X0, M0),
    plato1a(M0, Len, X).

```

```

% platola-val logikailag ekvivalens, de lényegesen hatékonyabb változat:
plato2(L, Len, X) :-
    also_plato(L, Len0, X0, M0),
    ( Len = Len0, X = X0
    ;   platola(M0, Len, X)
    ).

plato3(L, Len, X) :-
    % Az L listában található egy Len hosszúságú,
    % X elemekből képzett maximális plató           HA
    L2 = [X,X|_], % L2 két azonos X elemmel kezdődő lista   ÉS
    append(L1, L23, L), % L szétszedhető L1 és L23 részlistákra   ÉS
    append(L2, L3, L23), % L23 szétszedhető L2 és L3 részlistákra   ÉS
    minden_eleme(L2, X), % Az L2 lista minden eleme X           ÉS
    \+ L3 = [X|_], % L3 nem X-szel kezdődő lista (1)           ÉS
    \+ last(L1, X), % L1 nem X-szel végződő lista (2)           ÉS
    length(L2, Len). % L2 hossza Len.

% Vegyük észre, hogy az (1) ill. (2) feltételek akkor is teljesülnek, ha
% az L3 ill. L1 listák üresek!

% minden_eleme(L, X): Az L lista minden eleme X-szel egyenlő.
minden_eleme([], _).
minden_eleme([X|L], X) :-
    minden_eleme(L, X).

%
% 7. (Otthoni feladat)
%
% Az előző feladat kiterjesztéseként írjon olyan Prolog eljárást, amely
% felsorolja atomok egy adott listájában található maximális platókat,
% megadva a plató kezdőindexét (1-től számozva), hosszát és az ismétlődő
% elemet.
%
% plato(L, I, Len, X): Az L listában az I-edik elemtől kezdődően
% egy X elemekből képzett, Len hosszúságú maximális plató található.
%
% | ?- plato([a,b,b,b,b,a,a,c,b,b], I, Len, X).
% I = 2, Len = 4, X = b ? ;
% I = 6, Len = 2, X = a ? ;
% I = 9, Len = 2, X = b ? ;
% no

plato(L, I, Len, X) :-
    plato(L, 1, I, Len, X).

plato(L, I0, I, Len, X) :-
    L = [X0|L1],
    ( pl_kezdetu(L, Len0, M) ->
        ( X = X0, Len = Len0, I = I0
        ;   I1 is I0+Len0, plato(M, I1, I, Len, X)
        )
    ;   I1 is I0+1, plato(L1, I1, I, Len, X)
    ).

```