

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

Všechna řešení

```
% z(Jmeno,Prijmeni,Pohlavi,Vek,Prace,Firma)
z(petr,novak,m,30,skladnik,skoda). z(pavel,novy,m,40,mechanik,skoda).
z(rostislav,lucensky,m,50,technik,skoda). z(alena,vesela,z,25,sekretarka,skoda).
z(jana,dankova,z,35,asistentka,skoda). z(lenka,merinska,z,35,ucetni,skoda).
z(roman,mały,m,35,manazer,cs). z(alena,novotna,z,40,ucitelka,zs_stara).
z(david,novy,m,30,ucitel,zs_stara). z(petra,spickova,z,45,uklizecka,zs_stara).
```

- Najděte jméno a příjmení všech lidí.

```
?- findall(Jmeno-Prijmeni, z(Jmeno,Prijmeni,_,_,_),L).
?- bagof( Jmeno-Prijmeni, [S,V,Pr,F] ^ z(Jmeno,Prijmeni,S,V,Pr,F) , L).
?- bagof( Jmeno-Prijmeni, [V,Pr,F] ^ z(Jmeno,Prijmeni,S,V,Pr,F) , L ).
```

- Najděte jméno a příjmení všech zaměstnanců firmy skoda a cs

```
?- findall( c(J,P,Firma), ( z(J,P,_,_,_,Firma) , ( Firma=skoda ; Firma=cs ) ),
?- bagof( J-P, [S,V,Pr]^z(J,P,S,V,Pr,F),( F=skoda ; F=cs ) ) , L ).
?- setof( P-J, [S,V,Pr]^z(J,P,S,V,Pr,F),( F=skoda ; F=cs ) ) , L ).
```

Hana Rudová, Logické programování I, 1. dubna 2009

2

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

Všechna řešení: příklady

1. Jaká jsou příjmení všech žen?
 2. Kteří lidé mají více než 30 roků? Nalezněte jejich jméno a příjmení.
 3. Nalezněte abecedně seřazený seznam všech lidí.
 4. Nalezněte příjmení vyučujících ze zs_stara.
 5. Jsou v databázi dva bratři (mají stejná příjmení a různá jména)?
 6. Které firmy v databázi mají více než jednoho zaměstnance?
1. findall(Prijmeni, z(_,Prijmeni,z,_,_), L).
 2. findall(Jmeno-Prijmeni, (z(Jmeno,Prijmeni,_,Vek,_,_), Vek>30), L).
 3. setof(P-J, [S,V,Pr,F]^z(J,P,S,V,Pr,F), L).
 4. findall(Prijmeni, (z(_,Prijmeni,_,_,P,zs_stara), (P=ucitel;P=ucitelka)), L).
 5. findall(b(J1-P,J2-P), (z(J1,P,m,_,_),z(J2,P,m,_,_), J1@<J2), L).
 6. findall(F-Pocet, (bagof(P, [J,S,V,Pr]^z(J,P,S,V,Pr,F), L),
Length(L,Pocet), Pocet>1
), S).

bubblesort(S,Sorted)

Seznam S seřad'te tak, že

- nalezněte první dva sousední prvky X a Y v S tak, že X>Y,
vyměňte pořadí X a Y a získate S1;
a seřad'te S1
swap(S,S1)
rekurzivně bubblesortem
- pokud neexistuje žádný takový pár sousedních prvků X a Y,
pak je S seřazený seznam

```
bubblesort(S,Sorted) :-
    swap (S,S1) , !, % Existuje použitelný swap v S?
    bubblesort(S1, Sorted).
bubblesort(Sorted,Sorted). % Jinak je seznam seřazený

swap([X,Y|Rest],[Y,X|Rest1]) :- % swap prvních dvou prvků
    X>Y. % nebo obecněji X@>Y, resp. gt(X,Y)
swap([Z|Rest],[Z|Rest1]) :- % swap prvků až ve zbytku
    swap(Rest,Rest1).
```

Hana Rudová, Logické programování I, 1. dubna 2009

4

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

quicksort(S,Sorted)

Neprázdný seznam S seřaďte tak, že

- vyberte nějaký prvek X z S;
- rozdělte zbytek S na dva seznamy Small a Big tak, že:
v Big jsou větší prvky než X a v Small jsou zbývající prvky
- seřaďte Small do SortedSmall
- seřaďte Big do SortedBig
- setříděný seznam vznikne spojením SortedSmall a [X|SortedBig]

quicksort([],[]).

```
quicksort([X|T], Sorted) :- split(X, Tail, Small, Big),
    quicksort(Small, SortedSmall),
    quicksort(Big, SortedBig),
    append(SortedSmall, [X|SortedBig], Sorted).
```

split(X, [], [], []).

split(X, [Y|T], [Y|Small], Big) :- X > Y, !, split(X, T, Small, Big).

split(X, [Y|T], Small, [Y|Big]) :- split(X, T, Small, Big).

Hana Rudová, Logické programování I, 1. dubna 2009

5

konec rekurze pro S=[]
např. vyberte hlavu S
split(X,Seznam,Small,Big)
rekurzivně quicksortem
rekurzivně quicksortem
append

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

DÚ: insertsort(S,Sorted)

Neprázdný seznam S=[X|T] seřaďte tak, že

- seřaďte tělo T seznamu S
- vložte hlavu X do seřazeného těla tak,
že výsledný seznam je zase seřazený.
Víme: výsledek po vložení X je celý seřazený seznam.

insertsort([],[]).

```
insertsort([X|T],Sorted) :-
    insertsort(T,SortedT),
    insert(X,SortedT,Sorted). % seřazení těla

insert(X,[Y|Sorted],[Y|Sorted1]) :-
    X > Y, !,
    insert(X,Sorted,Sorted1).
insert(X,Sorted,[X|Sorted]). % vložení X na vhodné místo
```

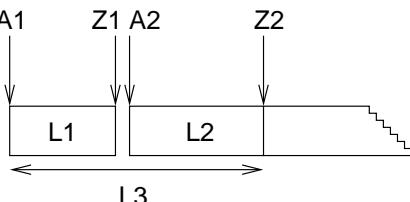
Hana Rudová, Logické programování I, 1. dubna 2009

6

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

Rozdílové seznamy

- Zapamatování konce a připojení na konec: rozdílové seznamy
- $[a,b] = L1 - L2 = [a,b|T] - T = [a,b,c|S] - [c|S] = [a,b,c] - [c]$
- Reprezentace prázdného seznamu: L-L



■ `?- append([1,2,3|Z1]-Z1, [4,5|Z2]-Z2, S).`

■ `append(A1-Z1, Z1-Z2, A1-Z2).`

`L1 L2 L3`

`append([1,2,3,4,5]-[4,5], [4,5]-[], [1,2,3,4,5]-[]).`

Hana Rudová, Logické programování I, 1. dubna 2009

7

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

reverse(Seznam, Opacny)

% kvadratická složitost
reverse([], []).
reverse([H | T], Opacny) :-
 reverse(T, OpacnyT),
 append(OpacnyT, [H], Opacny).

% lineární složitost, rozdílové seznamy
reverse(Seznam, Opacny) :- reverse0(Seznam, Opacny-[]).
reverse0([], S-S).
reverse0([H | T], Opacny-OpacnyKonec) :-
 reverse0(T, Opacny-[H | OpacnyKonec]).

Hana Rudová, Logické programování I, 1. dubna 2009

8

Všechna řešení, třídění, rozdílové seznamy

DÚ: palindrom(L)

Napište predikát palindrom(Seznam), který uspěje pokud se Seznam čte stejně ze zadu i zepředu, př. [a,b,c,b,a] nebo [12,15,1,1,15,12]

```
palindrom(Seznam) :- reverse(Seznam, Seznam).
```

quicksort pomocí rozdílových seznamů

Neprázdný seznam S seřad'te tak, že

- vyberte nějaký prvek X z S;
rozdělte zbytek S na dva seznamy Small a Big tak, že:
v Big jsou větší prvky než X a v Small jsou zbývající prvky
 - seřad'te Small do SortedSmall
 - seřad'te Big do SortedBig
 - setříděný seznam vznikne spojením SortedSmall a [X|SortedBig]
- ```
quicksort(S, Sorted) :- quicksort1(S, Sorted-[]).

quicksort1([], Z-Z).
quicksort1([X|T], A1-Z2) :-
 split(X, T, Small, Big),
 quicksort1(Small, A1-[X|A2]),
 quicksort1(Big, A2-Z2).
 append(A1-A2, A2-Z2, A1-Z2).
```