

Programowanie 2010 Programming 2010

Lista zadań nr 5 Problem set no. 5

Na zajęcia 30 marca – 1 kwietnia 2010 Due March 30, 2010

Zadanie 1 (1 pkt). Zaprogramuj predykat `revall/2` odwracający listę wraz z podlistami (tutaj przez podlistę rozumiemy element listy będący listą):

```
?- revall([1,[2,3,[4,5],6,[7,[8,9]]]], X).  
X = [[[9,8],7],6,[5,4],3,2],1]
```

Zadbaj o to, by Twój predykat nie generował nieużytków!

Zadanie 2 (1 pkt). Napisz predykat `flatten/2`, który „spłaszcza” listę:

```
?- flatten([1,[2,3,[4,5],6,[7,[8,9]]]], X).  
X = [1,2,3,4,5,6,7,8,9]
```

Zadbaj o to, by Twój predykat nie generował nieużytków!

Zadanie 3 (1 pkt). Zaprogramuj predykat `halve(+X, -L, -R)` który kopiuje pierwszą połowę listy `X` do listy `L` i unifikuje zmienną `R` z drugą połową listy `X`. Lista `L` powinna zostać skopiowana, zaś lista `R` — współdzielona. Jeśli lista `X` ma nieparzystą liczbę elementów, to dłuższa powinna być lista `R`. *Wskazówka:* Nie musisz znać długości listy, żeby zlokalizować jej środek! Ustaw dwa wskaźniki (powiedzmy `Y1` i `Y2`) na początek listy. W każdym kroku iteracji kopiuje element wskazywany przez `Y1` i przesuwaj `Y1` o jeden element listy, zaś `Y2` o dwa elementy listy. Zakończ iterację, gdy `Y2` dojdzie do końca listy.

Zadanie 4 (1 pkt). Zaprogramuj predykat `merge/3` który, zachowując porządek, łączy dwie listy liczb całkowitych uporządkowane rosnąco. Zadbaj o to, by predykat działał deterministycznie, a rekursja była ogonowa (tam, gdzie to niezbędne, użyj odcięć). *Wskazówka:* buduj listę poczynając od głowy i przesuwając się w kierunku jej końca wybierając jako kolejny element mniejszą spośród głów scalanych list. Zakończ iterację, gdy jedna z list się opróżni.

Użyj predykatów `halve/3` i `merge/3` do zdefiniowania predykatu `merge_sort/2` implementującego algorytm sortowania *Mergesort*.

Problem 1 (1 p). Define a predicate `revall/2` which reverses a list together with its sublists (here by a sublist we mean a member of a list being itself a list):

Ensure your predicate does not generate any garbage!

Problem 2 (1 p). Define a predicate `flatten/2`, which “flattens” a list:

Ensure your predicate does not generate any garbage!

Problem 3 (1 p). Define a predicate `halve(+X, -L, -R)` which copies the first half of the list `X` to the list `L`, and unifies the variable `R` with the second half of the list `X`. The list `L` should be copied, but `R` — shared. If the list `X` has an odd length, the list `R` should be longer. *Hint:* you do not need to know the length of a list to locate its center! Set two pointers (say `Y1` and `Y2`) to point at the beginning of the list. In every step of iteration copy the element that `Y1` points to, then move `Y1` by one element and `Y2` by two elements. Finish the iteration when `Y2` reaches the end of the list.

Problem 4 (1 p). Define a predicate `merge/3` which, preserving the order of elements, combines two lists of elements sorted increasingly. Ensure that the predicate is deterministic and tail recursive (use cuts when needed). *Hint:* construct the list starting from its head and proceed toward its end choosing as the next element the smaller of the heads of the merged lists. Finish the iteration when one of the lists becomes empty.

Use the predicates `halve/3` and `merge/3` to define a predicate `merge_sort/2` that implements the *Mergesort* algorithm.

Zadanie 5 (1 pkt). Ulepsz predykat `halve/2` z trzeciego zadania tak, by nie kopiował także lewej połowy listy. Użyj do tego celu list różnicowych i zaprogramuj predykat:

`halve(X--Y, L, R)`

który podstawia pod zmienne `L` i `R` listy różnicowe `X--Z` i `Z--Y` mniej więcej równej długości. Zaprogramuj następnie algorytm *Mergesort* w postaci predykatu sortującego listy różnicowe:

`mergesort(X-Y, S)`

gdzie `S` jest posortowaną listą (zamkniętą).

Zadanie 6 (1 pkt). Zdefiniuj predykat `split(+List, +Med, -Small, -Big)` który rozdziela listę `List` liczb całkowitych na listy: `Small` — elementów mniejszych i `Big` — elementów nie mniejszych niż liczba `Med`. Wykorzystaj go do zdefiniowania predykatu `qsort/2` implementującego algorytm *Quicksort*. Uwaga: w fazie łączenia posortowanych list nie należy generować nieużytków — nie używaj więc do tego celu predykatu `append/3`:

```
qsort([], []).
qsort([H|T], R) :-
    split(T, H, S, B),
    qsort(S, S1),
    qsort(B, B1),
    append(S1, [H|B1], R). % Bad! S1 becomes garbage!
```

Dodatkowy akumulator powinien wystarczyć. Jak zwykle uogólnij problem i zaprogramuj predykat `qsort(L,A,R)` tak, by `R` była połączeniem wyniku sortowania listy `L` z listą `A`.

Problem 5 (1 p). Improve the predicate `halve/2` from Problem 3 so that it does not make a copy of the left half of the list as well. Use difference lists and define a predicate:

that substitutes for the variables `L` and `R` difference lists `X--Z` and `Z--Y` of roughly the same length. Next define the *Mergesort* algorithm in the form of a predicate for sorting difference lists:

where `S` is the sorted list (closed).

Problem 6 (1 p). Define a predicate `split(+List, +Med, -Small, -Big)` which splits a list `List` of integers into lists: `Small` containing the elements which are less than, and `Big` — which are greater or equal to the integer `Med`. Use this predicate to define a predicate `qsort/2` that implements the *Quicksort* algorithm. Warning: the concatenation of sorted lists should not generate any garbage — do not use the predicate `append/3` for that purpose:

An additional accumulator should suffice. As usual generalize the problem and define a predicate `qsort(L,A,R)` so that `R` is the concatenation of the result of sorting the list `L` with the list `A`.