MP25 @ II UWr 22 maja 2025 r.

Lista zadań nr 12

Zadania dotyczące dowodów indukcyjnych można prezentować na tablicy (dowody tradycyjne), lub przy użyciu asystenta dowodzenia Coq/Rocq. W tychże zadaniach możesz założyć, że wszystkie funkcje się zawsze zatrzymują. Zadania programistyczne można rozwiązywać w OCamlu, lub w Coqu/Rocqu.

Zadanie 1. (2 pkt)

Przypomnij sobie definicję funkcji map. Następnie pokaż, że dla dowolnych funkcji f i g oraz listy xs zachodzi map f (map g xs) = map (fun x -> f (g x)) xs.

Zadanie 2. (2 pkt)

Pokaż, że dla dowolnej listy xs zachodzi rev (rev xs) = xs.

Zadanie 3. (3 pkt)

Pokaż, że dla dowolnej listy xs zachodzi rev' (rev' xs) = xs, gdzie rev', to funkcja odwracająca listę zdefiniowana przy pomocy funkcji rev_append. Nie korzystaj z równoważności obu implementacji odwracania listy, tylko sformułuj i udowodnij odpowiedni lemat o funkcji rev_append.

Zadanie 4. (2 pkt)

Pokaż, że (w logice intuicjonistycznej) z prawa podwójnej negacji $(\neg\neg p\to p)$ wynika prawo Pierce'a $((\neg p\to p)\to p)$. Napisz dowód w formie programu funkcyjnego. Dla przypomnienia, negacja $\neg p$ odpowiada przestrzeni funkcji w typ pusty $(p\to \bot)$.

Zadanie 5. (2 pkt)

Formuły w *negacyjnej postaci normalnej* to takie formuły rachunku zdań, w których wszystkie negacje znajdują się przy zmiennych zdaniowych. Dokładniej,

MP25 @ II UWr Lista 12

formuły w negacyjnej postaci normalnej składają się z koniunkcji, alternatywy i literałów, gdzie literały to zanegowane lub niezanegowane zmienne zdaniowe. Takie formuły można opisać następującym typem danych, sparametryzowanym typem opisującym zmienne.

```
type 'v nnf =
   | NNFLit of bool * 'v
   | NNFConj of 'v nnf * 'v nnf
   | NNFDisj of 'v nnf * 'v nnf
```

W Coqu/Rocqu taka definicja wyglądałaby następująco.

```
Inductive nnf (v : Set) : Set :=
| NNFLit (b : bool) (x : v)
| NNFConj (f1 f2 : nnf v)
| NNFDisj (f1 f2 : nnf v)
```

Flaga boolowska w konstruktorze literału oznacza, czy zmienna jest zanegowana (wartość true), czy nie (wartość false).

Zdefiniuj typ wszystkich formuł rachunku zdań (niekoniecznie w negacyjnej postaci normalnej), a następnie napisz funkcję tłumaczącą formuły do negacyjnej postaci normalnej. Zadbaj o to, by używać tylko rekursji strukturalnej!

Zadanie 6. (1 pkt)

Sformułuj zasadę indukcji dla drzew binarnych (etykietowanych w wierzchołkach).