

Модульна конструкція побудов

З ТАНА

Київський Університет ITIC-22

4. За чиєю згадкою

$f(y) = k(m, y)$, $g(x) = k(n, x)$, можна

$f(g(x)) = k(m, k(n, x))$,

Іншою розширенням є $k(u, k(v, x))$.

Ноги супроводжують $k(u, k(v, x)) = k(a, u, v, x) =$
 $= k([a, u, v], x)$.

Покладемо $u=m$, $v=n$. Тоді одержимо
суперпозицію $f(g(x))$, а супрова - її подання
через універсальну функцію. Ось, доказання
покладемо $f(u, v) = [a, u, v]$

1. $(A \cap B) \subset A \Rightarrow A \cap B \in PM$.

За теорема 3.1, доповнення, перетин і
об'єднання ΠP виконують властивості ΠP
інверсію $\Rightarrow (B \setminus A) = B \cap \bar{A} \subset A \in PM$.

$B = (A \cap B) \cup (B \setminus A) \in PM$, та за властивості об'єднання
 ΠP виконує $\in PM$, і кому з обговорюваних

виразів $\in PM$.

2 из $g(x) = \text{my}(f(y) = x)$ берем в ас., что
D оп-и g(x) изображает з E f, а гене
 $f(y) = x$. Тогда
function (x,g)

begin

if $f(x) = g$

then = 0

else 1

end. ~ Использование

характеристики языка, имеющей значение

f .

Б использует функции function (x,g) ∈

ПР, а и E ∈ ПРМ. Так как E g

это изображает D g, то D -
максимум ПРМ.

3 Применим, что имеется выражение,
которое обозначает оп-и $w(x)$, моделирующее
рекурсивна. Так же $w(x) = v(w, x)$ где
здесь v -

function $w(x)$:

begin

$$w := V(m, x)$$

end.

Іх ю $w(m) = 0$, то $V(m, m) = 0$. (так $w(m) = V(m, m)$)

(обмежене зображення при w в морфії.

Опиняється суперечість. Іноді алгоритм не обмежує оп. до $w(x)$, тоді не є РФ.

5. Іх ю відображення конст. \mathcal{U} РФ $f(x)$ ставимо у відповідність номер n такий,

що $f(x) = T(n, x)$, то це відображення є ієкективне (іх ю $f(x) \neq g(x) = T(m, x)$, то $n \neq m$).

Крім того, множина M номерів нехідна, тоді

$$f_1(x) = x = T(n_1, x)$$

$$f_2(x) = x+1 = T(n_2, x)$$

— — — — — — — —

Ось, пасмо бікетії: Множина \mathcal{U} РФ $\leftrightarrow M \leftrightarrow N$.