

Практичне заняття

Частково-рекурсивні функції, рекурсивні функції, примітивно-рекурсивні функції

Приклад 5. Знайти функцію $f(x_1, x_2)$, яку отримано із функцій $g(x_1) = 2^{x_1}$ і $h(x_1, x_2, x_3) = 2^{x_2} \cdot x_3$ за схемою примітивної рекурсії.

Схема примітивної рекурсії для функції двох змінних:

$$\begin{cases} f(x_1, 0) = g(x_1), \\ f(x_1, y+1) = h(x_1, y, f(x_1, y)). \end{cases}$$

Знайдемо кілька значень функції f :

$$f(x_1, 0) = g(x_1) = 2^{x_1},$$

$$f(x_1, 1) = h(x_1, 0, f(x_1, 0)) = h(x_1, 0, 2^{x_1}) = 2^0 \cdot 2^{x_1} = 2^{x_1+0},$$

$$f(x_1, 2) = h(x_1, 1, f(x_1, 1)) = h(x_1, 1, 2^{x_1}) = 2^1 \cdot 2^{x_1} = 2^{x_1+1},$$

$$f(x_1, 3) = h(x_1, 2, f(x_1, 2)) = h(x_1, 2, 2^{x_1+1}) = 2^2 \cdot 2^{x_1+1} = 2^{x_1+3},$$

$$f(x_1, 4) = h(x_1, 3, f(x_1, 3)) = 2^3 \cdot 2^{x_1+3} = 2^{x_1+6},$$

$$f(x_1, 5) = h(x_1, 4, f(x_1, 4)) = 2^4 \cdot 2^{x_1+6} = 2^{x_1+10},$$

$$f(x_1, 6) = h(x_1, 5, f(x_1, 5)) = 2^5 \cdot 2^{x_1+10} = 2^{x_1+15},$$

$$f(x_1, 7) = h(x_1, 6, f(x_1, 6)) = 2^6 \cdot 2^{x_1+15} = 2^{x_1+21}$$

.....

Маємо таку послідовність доданків в показнику 2:

$$0, 0, 1, 3, 6, 10, 15, 21, 28, \dots$$

Можна записати, що члени цієї послідовності виражаються так:

$$\left[\frac{y(y+1)}{2} \right].$$

Виникає припущення, що

$$f(x_1, x_2) = 2^{x_1 + \left[\frac{x_2(x_2+1)}{2} \right]}.$$

Операція мінімізації

Операція мінімізації M $(n+1)$ -арній функції g ставить у відповідність n -арну функцію f , яка задається співвідношенням:

$$f(x_1, \dots, x_n) = \mu_y (g(x_1, \dots, x_n, y) = 0).$$

Будемо позначати $f = M(g)$.

Для всіх значень x_1, \dots, x_n , значення функції $f(x_1, \dots, x_n)$ визначається так. Послідовно обчислюємо значення $g(x_1, \dots, x_n, y)$ для $y = 0, 1, 2, \dots$. Перше

таке значення y , для якого $g(x_1, \dots, x_n, y) = 0$ буде шуканим значенням функції $f(x_1, \dots, x_n)$. При цьому для всіх $t < y$ значення $g(x_1, \dots, x_n, t)$ визначено і не дорівнює нулю.

Процес знаходження значення $f(x_1, \dots, x_n)$ ніколи не закінчиться в таких випадках:

- 1) для всіх значень y значення $g(x_1, \dots, x_n, y)$ визначено і не дорівнює нулю,
- 2) для всіх $t < y$ значення $g(x_1, \dots, x_n, t)$ визначено і не дорівнює нулю, а значення $g(x_1, \dots, x_n, y)$ невизначено,
- 3) значення $g(x_1, \dots, x_n, 0)$ невизначено.

Функцію, яку можна отримати з базисних функцій за допомогою скінченного числа застосувань операцій суперпозиції, примітивної рекурсії і мінімізації, називають частково-рекурсивної функцією (скорочено ЧРФ).

Усюди визначену ЧРФ називають рекурсивної функцією (скорочено РФ).

Завдання. Знайти значення частково-рекурсивної функції, заданої з використанням оператора мінімізації.

Приклад розв'язання задачі. Нехай $f(x, y) = M(g)$, де $g(x, y, z) = x \div y^z$. Знайти $f(10, 3)$.

$$g(10, 3, 0) = 9, \quad g(10, 3, 1) = 7, \quad g(10, 3, 2) = 1, \quad g(10, 3, 3) = 0.$$

$$f(10, 3) = 3.$$

Варіанти завдань.

1. $f(x, y) = M(g)$, $g(x, y, z) = 3x \div yz^2$. Знайти $f(50, 3)$.
2. $f(x) = M(g)$, $g(x, y) = x \div y^3$. Знайти $f(100)$.
3. $f(x, y) = M(g)$, $g(x, y, z) = x^2 + y^2 \div xyz$. Знайти $f(15, 2)$.

$$g(15, 2, 0) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 0) = 229$$

$$g(15, 2, 1) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 1) = 229 \div 30 = 199$$

$$g(15, 2, 2) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 2) = 229 \div 60 = 169$$

$$g(15, 2, 3) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 3) = 229 \div 90 = 139$$

$$g(15, 2, 4) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 4) = 229 \div 120 = 109$$

$$g(15, 2, 5) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 5) = 229 \div 150 = 79$$

$$g(15, 2, 6) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 6) = 229 \div 180 = 49$$

$$g(15, 2, 7) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 7) = 229 \div 210 = 19$$

$$g(15, 2, 8) = 15^2 + 2^2 \div (15 \cdot 2 \cdot 8) = 229 \div 240 = 0$$

- $$f(15,2) = 8$$
4. $f(x,y) = M(g), g(x,y,z) = x^2 + y^2 \div z^2$. Знайти $f(8,6)$.
 5. $f(x) = M(g), g(x,y) = x \div 2^y$. Знайти $f(20)$.
 6. $f(x,y) = M(g), g(x,y,z) = x \div yz$. Знайти $f(20,5)$.
 7. $f(x) = M(g), g(x,y) = 5x \div y^3$. Знайти $f(20)$.
 8. $f(x,y) = M(g), g(x,y,z) = x \div (y+3)(z \div 3)$. Знайти $f(20,2)$.
 9. $f(x) = M(g), g(x,y) = 5x \div 3^y$. Знайти $f(20)$.
 10. $f(x,y) = M(g), g(x,y,z) = x \div yz^2$. Знайти $f(50,2)$.
 11. $f(x) = M(g), g(x,y) = x \div y^y$. Знайти $f(300)$.
 12. $f(x,y) = M(g), g(x,y,z) = x \div z^y$. Знайти $f(200,4)$.

Завдання. Застосувати операцію мінімізації до функції $\tilde{g}(x_1, x_2)$ за змінною x_2 . Результуючу функцію $f(x_1, x_2)$ записати в аналітичній формі.

Приклад 1. $g(x_1, x_2) = nsg(x_2) = \begin{cases} 1, x_2 = 0 \\ 0, x_2 > 0 \end{cases}$

$$f(x_1, x_2) = \mu_y(\tilde{g}(x_1, y) = x_2) = \mu_y(g(x_1, x_2, y) = 0).$$

- 1) Нехай $x_2 = 0$: маємо $nsg(y) = 0$
 $y = 0, 1 \neq 0,$
 $y = 1, 0 = 0$
 - 2) Нехай $x_2 = 1$: маємо $nsg(y) = 1$
 $y = 0, 1 = 1.$
 - 3) Нехай $x_2 = 2$: маємо $nsg(y) = 2$, немає розв'язків.
- $$f(x_1, x_2) = \begin{cases} 1, x_2 = 0 \\ 0, x_2 = 1 \\ \text{невизн., якщо } x_2 \geq 2 \end{cases}$$

Приклад 2. $g(x_1, x_2) = \left[\frac{1}{x_1} \right] + x_2$.

$$f(x_1, x_2) = \mu_y(g(x_1, y) = x_2).$$

- 1) Нехай $x_2 = 0$: маємо $\left[\frac{1}{x_1} \right] + y = 0$

$$y = 0, \left[\frac{1}{x_1} \right] = 0 \Rightarrow \begin{array}{l} x_1 = 0, \text{ не визн.} \\ x_1 = 1, \quad 1 \neq 0 \\ x_1 \geq 0, 0 = 0 \end{array}$$

$$2) \quad \text{Нехай } x_2 = 1: \text{ маємо } \left[\frac{1}{x_1} \right] + y = 1$$

$$y = 0, \left[\frac{1}{x_1} \right] = 1 \Rightarrow x_1 = 1.$$

$$3) \quad \text{Нехай } x_2 = 2: \text{ маємо } \left[\frac{1}{x_1} \right] + y = 2$$

$$y = 0, \left[\frac{1}{x_1} \right] + 0 \neq 2$$

$$y = 1, \left[\frac{1}{x_1} \right] + 1 = 2 \Rightarrow x_1 = 1.$$

$$4) \quad \text{Нехай } x_2 = 3: \text{ маємо } \left[\frac{1}{x_1} \right] + y = 3$$

$$y = 0, \left[\frac{1}{x_1} \right] + 0 \neq 3$$

$$y = 1, \left[\frac{1}{x_1} \right] + 1 \neq 3$$

$$y = 2, \left[\frac{1}{x_1} \right] + 2 = 3 \Rightarrow x_1 = 1.$$

Отримали:

$$f(x_1, x_2) = \begin{cases} 0, x_2 = 0, x_1 \geq 2, \\ 0, x_2 = 1, x_1 = 1, \\ 1, x_2 = 2, x_1 = 1, \\ 2, x_2 = 3, x_1 = 1. \end{cases}$$

або

$$f(x_1, x_2) = (x_2 \div 1) \text{ nsg}(x_1 \div 1).$$

1. В алфавите $T = \{0,1\}$ построить машину Тьюринга *правильно* вычисляющую функцию $f(x) = \lfloor 2^{3-2x} \rfloor$.

② $f(x) = \lfloor 2^{3-2x} \rfloor = \begin{cases} 8, & \text{если } x=0 \\ 2, & \text{если } x=1 \\ 0, & \text{если } x \geq 2 \end{cases}$

	q_1	q_2	q_3	q_4	q_5	q_6	q_7	q_8	q_9	q_{10}	q_{11}
0	—	$q_2 1R$	$q_3 1L$	$q_4 0R$	$q_5 0L$	$q_6 0L$	$q_7 1S$	$q_8 1R$	$q_9 1R$	$q_{10} 1R$	$q_{11} 1R$
1	$q_1 1R$	$q_2 1R$	$q_3 0R$	$q_4 1L$	$q_5 0R$	$q_6 0L$	$q_7 0L$	—	—	—	—
				$x=1$			$x \geq 2$				

	q_{12}	q_{13}	q_{14}	q_{15}
0	$q_{12} 1R$	$q_{13} 1R$	$q_{14} 1R$	$q_{15} 0L$
1	—	—	—	—

2. Написать МНР-программу для функции из задания 1.

МНР $f(x) = \lfloor 2^{3-2x} \rfloor$

1)	$f(0, 1, 6)$	$x=0?$
2)	$S(1)$	
3)	$f(0, 1, 12)$	$x=1$
4)	$\bar{f}(0)$	
5)	$f(0, 0, 14)$	выход $f=0$
6)	$S(0)$	
7)	$S(0)$	
8)	$S(0)$	
9)	$S(0)$	
10)	$S(0)$	
11)	$S(0)$	
12)	$S(0)$	
13)	$S(0)$	

3. Построить нормальный алгоритм Маркова, применимый ко всем словам $x_1 x_2 \dots x_n$ в алфавите $\{a, b\}$ и переводящий их в слово $\alpha = b^n x_1 \dots x_n$.

① Построить нормальный алгоритм Маркова, применимый ко всем словам x_1, \dots, x_n в алфавите $\{a, b\}$ и переводящий их в слово $b^n x_1, \dots, x_n$

- 1) $\# a \rightarrow | a \#$ — сдвигаю вправо $\#$, ставлю столько $|$, сколько символов в слове;
- 2) $\# b \rightarrow | b \#$
- 3) $\# \rightarrow$ — удаляю $\#$ в конце слова
- 4) $a | \rightarrow | a$ } сортировка (все символы $|$ перенесены в начало слова)
- 5) $b | \rightarrow | b$
- 6) $|| a \rightarrow b | a$ } заменяем 1 символом b
- 7) $|| b \rightarrow b | b$
- 8) $| b \rightarrow \cdot b b$
- 9) $| a \rightarrow \cdot b a$
- 10) $\lambda \rightarrow \#$ — ставим $\#$ перед первым символом слова x_1, \dots, x_n

→

Знайти функцію $f(x)$, яку отримано за схемою примітивної рекурсії

④ $g(x_1) = x_1$, $h(x_1, x_2, x_3) = (x_3 + 1) \text{nsq}(1 + \frac{x_3}{3})$
 $\text{nsq}(1 + \frac{x_3}{3}) = 0$ для $x_3 \geq 0$

$f(x_1, 0) = x_1$
 $f(x_1, 1) = h(x_1, 0, f(x_1, 0)) = (x_1 + 1) \text{nsq}(1 + \frac{x_1}{3}) = 0$
 $f(x_1, 2) = h(x_1, 1, f(x_1, 1)) = (0 + 1) \text{nsq}(1 + \frac{0}{3}) = 0$
 \dots
 $f(x_1, x_2) = x_1 \cdot \text{nsq } x_2$