

Primitivno rekurzivne funkcije

Može li biti veličanstveno ono što nije jednostavno?

Šandor Petefi

2. Rekurzija

Pretpostavimo da je k neki fiksiran broj i da je:

$$\begin{aligned} h(0) &= k, \\ h(t+1) &= g(t, h(t)), \end{aligned} \tag{2.1}$$

gdje je g neka totalna funkcija od dvije varijable. Za funkciju h kažemo da je dobijena **rekurzijom** od funkcije g .

Teorema 2.1. Neka je h funkcija dobijena rekurzijom (2.1) od funkcije g i neka je g izračunljiva funkcija. Onda je i h izračunljiva funkcija.

Dokaz. Sljedeći program izračunava funkciju h .

```

Y ← Y + 1
Y ← Y + 1
.
.
.
}k linija program

.
.
.
Y ← Y + 1
[A] IF X = 0 GOTO E
    Y ← g(Z,Y)
    Z ← Z + 1
    X ← X - 1
    GOTO A

```

Nešto složeniji slučaj rekurzije je kada imamo:

$$\begin{aligned} h(x_1, \dots, x_n, 0) &= f(x_1, \dots, x_n), \\ h(x_1, \dots, x_n, t+1) &= g(t, h(x_1, \dots, x_n, t), x_1, \dots, x_n) \end{aligned} \tag{2.2}$$

Ovdje se za funkciju h od $n+1$ varijable kaže da je dobijena rekurzijom od totalnih funkcija f (od n varijabli) i g (od $n+2$ varijable).

Teorema 2.2. Neka je h funkcija dobijena od f i g rekurzijom, i neka su f i g izračunljive funkcije. Onda je i funkcija h izračunljiva funkcija.

Dokaz. Sljedeći program izračunava funkciju h .

```
Y ← f( X1,...,Xn)
[A] IF Xn+1 = 0 GOTO E
    Y ← g(Z,Y, X1,...,Xn)
    Z ← Z + 1
    Xn+1 ← Xn+1 - 1
    GOTO A
```

Ovim je teorema 2.2. dokazana.