

Rekurencja

- Rekurencja jest kosztowna obliczeniowo
- Funkcja jest **ogonowo rekurencyjna** (tail recursive) (gdy jej rekurencyjne wywołanie jest ostatnią jej operacją w funkcji)
- Funkcja ogonowo-rekurencyjna może być automatycznie przekształcona przez kompilator do postaci iteracyjnej
- W definicji języka Scheme zaleca się pisanie funkcji rekurencyjnych w postaci ogonowo rekurencyjnej

1

Funkcja rekurencyjna vs ogonowo rekurencyjna

- Klasyczne sformułowanie rekurencyjne funkcji silnia

```
(define (silnia n)
  (if (<= n 0) 1
      (* n (silnia (- n 1)))))
```

;ostatnia operacja to mnożenie
- Sformułowanie z użyciem funkcji ogonowo-rekurencyjnej

```
(define (silnia_ogonowa n pomsilnia)
  (if (<= n 0) pomsilnia
      (silnia_ogonowa (- n 1) (* n pomsilnia))))
```

;ostatnia operacja to wywołanie funkcji


```
(define (silnia n)
  (silnia_ogonowa n 1))
```

2

Przebieg obliczeń

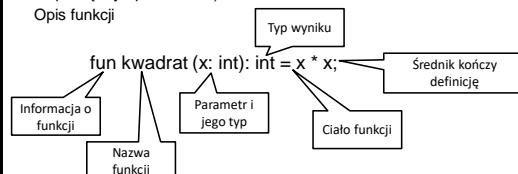
$(silnia\ 4) = 4 * (silnia\ 3) = 4 * 3 * (silnia\ 2) = 4 * 3 * 2 * (silnia\ 1)$
 $= 4 * 3 * 2 * 1 * (silnia\ 0) = 4 * 3 * 2 * 1 * 1$

$(silnia_ogonowa\ 4\ 1) =$
 $(silnia_ogonowa\ 3\ 4 * 1) = (silnia_ogonowa\ 2\ 3 * 4 * 1) =$
 $(silnia_ogonowa\ 1\ 2 * 3 * 4 * 1) = (silnia_ogonowa\ 0\ 1 * 2 * 3 * 4 * 1) =$
 $(silnia_ogonowa\ 0\ 1 * 2 * 3 * 4 * 1)$

3

Język ML

- Stosuje zakresy statyczne
 - Silnie typowany
 - Zapis wyrażeń w tradycyjnej postaci (infiksowej - operator pomiędzy operandami)
- Opis funkcji



4

Konstrukcje ML a

- Konstrukcje warunkowe: if then else

```
fun silnia(n: int): int = if n = 0 then 1 else n * silnia(n-1);
```

- Alternatywna konstrukcja z dopasowaniem do wzorca

```
fun silnia(0) = 1
  | silnia(n: int): int = n * silnia(n-1);
```

znak | oddziela alternatywne definicje

5

ML – działania na listach

- Lista zapisywana w postaci [1 3 5 7]
- Lista pusta []
- Dodanie elementu do listy (odpowiednik CONS/append) :: (dwa dwukropki) np. 1 :: [3 5 7] daje [1 3 5 7]
- Elementy listy muszą być tego samego typu
- Odpowiedniki operatorów listowych CAR - hd (head) CDR - tl (tail)
- Operatora :: można używać w dopasowaniach do wzorca:

```
fun dlugosc([]) = 0
  | dlugosc(h :: t) = 1 + dlugosc(t);
```

Np. Funkcja łącząca dwie listy:

```
fun dolacz([], lst) = lst
  | append(h :: t, lst) = h :: append(t, lst);
```

| - „znaczy albo”

6

ML – operacje na listach

- **map**

```
fun szescian x = x * x * x;
val lista_szesciastow = map szescian;
val nowaLista = lista_szescianow [1, 3, 5];
```

Wynik: nowaLista=[1 27 125]

Z użyciem funkcji lambda

```
val newList = map (fn x => x * x * x, [1, 3, 5]);
```

- **filter**

```
filter(fn(x) => x < 100, [25, 1, 711, 50, 100]);
Uzyskany wynik: [25, 1, 50]
```

Val jest odpowiednikiem define w Scheme

7

ML - Rozwijanie funkcji (currying)

- Polega na przekształcaniu funkcji wieloparametrowej na funkcję jednoparametrową : np.
f(x, y) można przekształcić na (f(x))(y) - tu mamy funkcję (f(x)) działającą na parametrze y

- Przykład:

```
fun dodaj a b = a + b;
w istocie ML wykonuje funkcję (dodaj a) b
```

- fun dodaj5 b = 5 + b;

- W Scheme rozwijanie wyglądałoby tak:

Dla funkcji (define (dodaj a b) (+ a b)); jej rozwijanie wyglądałoby tak:
(define (dodaj b) (lambda (a) (+ b a)))

Podobne konstrukcje istnieją w językach Haskell, Caml, F#, Scala

8

Język Haskell

Nazwa na cześć **Haskella** Brooksa Curry (ur. 1900 – matematyk i logik z doktoratem z Heidelbergu pod kierunkiem Davida Hilberta)

- Silnie typowany
- Zakresy statyczne
- Stosuje tzw leniwe obliczanie (lazy evaluation)
- Czysto funkcyjny – żadnych efektów ubocznych
- Definicje funkcji mają postać (dopasowanie do wzorca)

```
silnia 0 = 1
silnia 1 = 1
silnia n = n * silnia (n-1)
```

9

Język Haskell 2

- Gdy zachodzi potrzeba opisanego warunków, stosuje się notację:

```
silnia n
| n == 0 = 1
| n == 1 = 1
| n > 1 = n * silnia(n-1)
```

- Stosuje się również odpowiednik „w przeciwnym przypadku” (otherwise)

```
fun n
| n < 10 = 0
| n > 100 = 2
| otherwise = 1
```

10

Język Haskell – działania na listach

- Oznaczenie listy: [1 2 3 4 5]
- Lista pusta []
- Odpowiednik CONS - : (dwukropek) np. 1 : [2 3 4 5] daje [1 2 3 4 5]
- Operator łączenia list: ++ - np. [1 2] ++ [3 4 5] daje [1 2 3 4 5]
- Operator # liczy długość listy np. #[1 2 3 4 5] daje 5
- Operator .. Umożliwia zwarte podawanie zakresów np. [1 .. 5] to [1 2 3 4 5]; [3 6 .. 10] to [3 6 7 8 9 10]
- Operatora : można używać w definicjach z dopasowaniem do wzorca
iloczyn [] = 1
iloczyn (a : x) = a * iloczyn x (a oznacza głowę listy, x ogon)

11

Haskell - operacje listotwórcze

- Poniższe operacje dotyczą list reprezentujących zbiory
- Ogólna postać: [wyrażenie | kwalifikator] np.
[n * n | n <= [1..20]] - kwadraty liczb od 1 do 20
W Scheme: (map (lambda(n) (* n n)) '(1 2 3 4 5))
- Inny przykład
dzielniki n = [i | i <= [1..n `div` 2], n `mod` i == 0]
funkcja dzielniki na argumente n: utwórz listę elementów i przebiegających wartości od 1 do n div 2 (dzielenie całkowitoliczbowe) takich, że n jest podzielne (mod) przez i
- Szybkie sortowanie (<https://www.youtube.com/watch?v=82XxdhRCMbI>)
sort [] = []
sort (h:t) = sort [b | b < t, b <= h] ++ [h] ++ sort [b | b < t, b > h]

12

Quick Sort Haskell

```
[3 5 2 6 1 4] = [3: [5 2 6 1 4]]
```

```
[2 1] 3 [5 6 4]
```

```
[2 1]    [5 6 4]
1 2  3  4 5 6
```

13

W Haskellu możliwa jest nieskończoność?

- Dopuszczalne są definicje postaci
 dodatnie = [0..]
 parzyste = [2 4 ..]
 kwadraty = [n*n | n <- [0..]]
 - Oczywiście należy z takimi strukturami postępować ostrożnie, aby nie doprowadzić do nieskończonych obliczeń. Struktury takie mogą być wygodne np. w tzw. *leniwyh obliczeniach*.
 - Możliwe konstrukcje
 nieskończoność :: Integer
 nieskończoność = nieskończoność + 1
 - Jednak takiej operacji ? nieskończoność raczej nie należy używać (? To prompt Haskell'a, jak > w Scheme)
 - Ale funkcja
 mnoż :: (Integer, Integer) → Integer
 mnoż (x, y) = if x == 0 || y == 0 then 0 else x * y // || = OR
- Nie zawsze musi skończyć się fatalnie, nawet, gdy np.
 y = nieskończoność + 1, o ile x = 0

14

Obliczanie leniwe (lazy evaluation)

- Parametry funkcji są obliczane tylko wtedy, gdy jest to potrzebne np. jeżeli funkcja ma 2 parametry, a w konkretnym wywołaniu jeden z nich nie jest potrzebny, to nie będzie obliczany
- Przykład: sprawdzanie występowania na liście
 elem1 b [] = False
 elem1 b (a : x) = (a == b) || elem1 b x (|| oznacza OR)
- elem2 n (m : x)
 | m < n = elem2 n x
 | m == n = True
 | otherwise = False
- Wykorzystamy funkcję do sprawdzenia, czy liczba 16 jest kwadratem jakiejś liczby naturalnej
- elem1 16 kwadraty (zdefiniowane na poprzedniej stronie) - jeśli parametr (16) nie będzie idealnie taki jak na wygenerowanej liście – nastąpi przepełnienie stosu
- elem2 16 kwadraty – nawet jeśli nie trafimy dokładnie w element listy (nawet jeśli nie będzie m == n, to dla pewnego m m > n i zadziała otherwise)

15

Język F#

- Rozwinięty na bazie Ocaml następcy ML
- W zasadzie funkcyjny, zawiera jednak cechy imperatywne i obiektowe
- ma bogate IDE i bogatą bibliotekę funkcji, współpracuje z językami platformy .NET
- używane typy danych: listy, n-tki, rekordy, tablice o stałej i zmiennej długości
- wspiera sekwencje np. let x = seq {1..4};; let seq1 = seq {1..2..7}
- Pozwala definiować sekwencje iteracyjnie
 let cubes = seq {for i in 1..4 -> (i, i * i)};

16

Język F# definicje funkcji

- Jako wyrażenia lambda: (fun a b → a/b)
- Jako nazwane funkcje:
 let f =
 let pi = 3.14
 let dwaPi = 2 * pi

 dwaPi;; (wywołanie interpretacji)
- let rec factorial x = // gdy funkcja jest rekurencyjna należy
 if x <= 1 then 1 // jej nazwę poprzedzić frazą rec
 else x * factorial(x - 1)

17

Funkcjonały |> i >> w F#

- |> - potok przekazuje wartość lewego operandu do prawego
 let lista = [1; 2; 3; 4; 5]
 let parzysteRazyPiec = lista
 |> List.filter (fun n → % 2 = 0) // lista przekazana do filtra parzystości
 |> List.map (fun n → 5 * n) // lista parzystych przekazana do „spięciokrotnienia”
- wynik: [10; 20]
- >> złożenie funkcji : (f >> g) x jest równoważne g(f(x))

18

Dlaczego F# jest interesujący

- zbudowany w oparciu o wcześniejsze języki funkcyjne
- wspiera praktycznie wszystkie metodologie programowania będące dziś w powszechnym użyciu
- jest pierwszym językiem funkcyjnym zorientowanym na współpracę z innymi szeroko używanymi językami
- posiada bogate IDE i bibliotekę funkcji
- Wsparcie dla programowania funkcyjnego w innych językach: JavaScript, Python, Ruby, Java, C#

19

Scala

- Łączy cechy języków funkcyjnych i obiektowych
 - Działa na maszynie wirtualnej Javy i .NET
 - Statycznie typowany
 - Obsługuje funkcje lambda, zagnieżdżanie funkcji, rozwijanie (currying), operacje na listach
 - Stosuje leniwe obliczanie (lazy evaluation)
 - Przykładowy program (quick sort = szybkie sortowanie)
- ```
def qsort(list : List[Int]): List[Int] = list match {
 case Nil => Nil
 case pivot :: tail => {
 val (smaller, rest) = tail.partition(_ < pivot)
 qsort(smaller) :: pivot :: qsort(rest)
 }
}
```

20

### Podsumowanie

najważniejszych elementów paradygmatu

- Języki oparte na idei funkcji matematycznej – program jest zbiorem funkcji
- Oddzielenie struktury programu od architektury komputera (von Neumanna)
- Brak stanów, brak/minimalizacja efektów ubocznych
- Rekurencja zamiast iteracji
- Operacje listowe: map, filter, fold? (aplikowanie wskazanej funkcji do każdego elementu listy)
- Funkcja może być parametrem funkcji
- Funkcja może być wartością funkcji (zwracana przez funkcję)
- Złożenia funkcji stosowane w naturalny sposób
- Zwartość kodu

21

### Języki imperatywne vs funkcyjne

#### imperatywne

- efektywne wykonanie
- Złożona semantyka
- Złożona składnia
- współbieżność nadzorowana przez programistę

#### funkcyjne

- prosta semantyka
- prosta składnia
- mniej efektywne wykonanie
- Łatwość zrównoleglania automatycznego

22