

JTP: Typy Rodzajowe/Generyczne w Javie (Java Generics)

dr hab. Piotr Kosiuczenko
prof. WAT

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

1

1

Klasy Generyczne

```
public class Pair<T> {  
    private T first;  
    private T second;  
    public Pair(T f, T s) {  
        first = f;  
        second = s;  
    }  
    public Pair() {  
        first = new T();  
        second = new T();  
    }  
    public T getFirst() {  
        return first;  
    }  
    public T getSecond() {  
        return second;  
    }  
    public void setFirst(T f) {  
        first = f;  
    }  
    public void setSecond(T s) {  
        second = s;  
    }  
}
```

Parametrem musi być klasa - nie może być typ prymitywnym.

Niepoprawna deklaracja

metoda parametryczna

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

4

4

Typy Generyczne

- Typy generyczne wywodzą swoją nazwę od genra, co jest liczbą mnogą łacińskiego genus, tj. rodzaj.
- Typy generyczne w Javie zapewniają bezpieczeństwo związane z tym, że określeniem typu wyrażen i możliwością sprawdzenia typu przez parser.
- W czasie kompilacji jest możliwość sprawdzenia poprawności danej formuły pod względem typów:

```
ArrayList<Integer> v = new ArrayList<Integer>();  
v.add(10);  
v.add("TEN");
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

2

2

Klasy Generyczne

```
public String toString() {  
    return "[" + first.toString() + ", " +  
        second.toString() + "]";  
}  
  
public boolean equals(Object o) {  
    if(! (this.getClass() == o.getClass())) return  
        false;  
    Pair p = (Pair)o;  
    return (this.first.equals(p.first) &&  
        this.second.equals(p.second));  
}
```

Wiemy, że o jest tej samej klasy, co this.

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

5

5

Klasy Generyczne

- Niektóre typy danych i klasy mogą być zaimplementowane niezależnie od konkretnego typu swoich atrybutów i metod, tzn. mogą posiadać parametry będące typami (polimorfizm).
- `ArrayList<T>` - kiedy taki parametr zostaje zastąpiony konkretnym typem, taka klasa może być skompilowana.
- Klasa, która posiada parametry, których wartościami są typy, jest nazywana generyczną (parametryczną lub rodzajową).
- W Javie typy generyczne są zaimplementowane poprzez bezpieczne rzutowanie.

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

3

3

Dlaczego Klasy Generyczne? Impl. bez rodzajów

```
static void swapAll(Collection c) {  
    for (Object el : c) {  
        Object t = ((Pair)el).getFirst();  
        ((Pair)el).setFirst(((Pair)el).getSecond());  
        ((Pair)el).setSecond(t);  
    }  
}
```

musimy dopasować typ

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

6

6

Dlaczego Klasy Generyczne?

```
static <T> void swapAll(Collection<Pair<T>> c) {  
    for (Pair<T> el : c) {  
        T t = el.getFirst();  
        el.setFirst(el.getSecond());  
        el.setSecond(t);  
    }  
}  
  
Collection c = new ArrayList<Pair<Integer>>();  
c.add(new Object());  
c.swapAll;
```

implementacja z parametrami

spowoduje błąd w czasie kompilacji

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

7

7

Parametryczne klasy

- Czasem jest konieczne powiązanie parametrów:
 - ~~public class MyVector<S extends Comparable> extends Vector~~
 - ~~public class MyVector<S extends Comparable> extends Vector<T>~~
 - ~~public class MyVector<S extends Comparable<?>> extends Vector<S>~~
- Niepoprawne, mimo że daje się skompilować.
- użycie białej karty

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

10

10

Konstruktory

- Niektóre typy danych i klasy mogą być zaimplementowane niezależnie od konkretnego typu swoich atrybutów i metod, tzn. mogą posiadać parametry będące typami.

```
Pair<Object> p = new Pair<Object>(null, null);
```

- Konstruktory nie mogą być deklarowane dla parametrycznego typu T:

```
T o = new T();  
Pair<T> p = new Pair<T>();  
T[] a = new T[5];
```

Jeśli T jest parametrem, to deklaracje te spowodują błąd w czasie kompilacji.

- Możliwa jest za to automatyczna konwersja typów:

```
Pair<Integer> ip = new Pair<Integer>(3, 5)
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

8

8

Konstruktory

- Deklaracja metody generycznej z nowym parametrem T:

```
public static <T> T genericM(T[] a)
```

- Wywołanie metody z aktualnym parametrem:

```
Object s = ArrayList.<String>genericM(a);
```

konkretny typ

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

11

11

Ograniczenie parametrów

- Czasem jest konieczne ograniczenie parametrów:

```
class RestrictedPair<T extends Color> {  
    ...  
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

9

9

Kowariancja i Kontrawariancja

- Załozmy, że klasa Dog rozszerza klasę Animal.

- Czy następujący kod jest poprawny?

```
ArrayList<Dog> dogs = new ArrayList<Dog>();  
ArrayList<Animal> animals = dogs;
```

problem z wkładaniem obiektów klasy Animal do wektora zawierającego tylko psy.

- ArrayList<Dog> nie może być traktowane jako podklasa ArrayList<Animal> (tj. nie ma tzw. kowariancji.)

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

12

12

Typy Generyczne: Literatura Dodatkowa

- Java Tutorial:
<https://docs.oracle.com/javase/tutorial/extra/generics/index.html>

13

Literatura Dodatkowa

- Podstawowe informacji:
https://www.w3schools.com/java/java_lambda.asp
- Szersze omówienie:
<https://www.geeksforgeeks.org/lambda-expressions-java-8/>
- Oracle:
<https://docs.oracle.com/javase/tutorial/java/javaOO/lambda-expressions.html>

16

JTP: Wyrażenia Lambda



dr hab. Piotr Kosiuczenko
profesor nadzw. WAT

14

Wyrażenia Lambda

- **Ogólna postać**
(parameters) -> { lambda body }
- Przykład dla zerowej liczby parametrów:
() -> System.out.println("Hello, world.")
- Przykład dla 1 parametru, identyfikacja
a -> a
- 1 parametr, inkrementacja
a -> ++a
- 2 parametry, mnożenie
*(a, b) -> a * b*

17

Wyrażenia Lambda

- Wyrażenia lambda w językach programowania są funkcjami anonimowymi, tj. funkcjami, które nie posiadają nazwy
- W sensie implementacyjnym są zastosowaniem operacji do argumentów
- Za pomocą wyrażeń lambda można definiować funkcje posiadające nazwy
- Jeśli jednak nie ma potrzeby używania takiej funkcji wielokrotnie, to wyrażenia lambda wystarczają

15

Wyrażenia Lambda

- 2 parametry z informacją o typach
(String name, double x) -> name + „ „ + x
- Blok kodu
*(x, y) -> { return x * y; }*

18

Wyrażenia Lambda: funkcje nazwane

```
public class Calculator {
    interface IntegerMathU {
        int operation(int x);
    }
    interface IntegerMathB {
        int operation(int x, int y);
    }

    public int operateBinary(int a, int b, IntegerMathB op) {
        return op.operation(a, b);
    }

    public int operateUnary(int a, IntegerMathU op) {
        return op.operation(a);
    }
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

19

19

Wyrażenia Lambda: działanie na listach

```
LinkedList<String> l = new LinkedList<String>();
l.add("Hello1"); l.add("Hello2"); l.add("Hello3");
LinkedList<String> l1 = new LinkedList<String>();
l.forEach(x -> l1.add(exclaim.modifyString(x)));
System.out.println(l1.toString());
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

22

22

Wyrażenia Lambda: funkcje nazwane

```
public static void main(String... args) {
    Calculator myApp = new Calculator();
    IntegerMathU increment = (x) -> x + 1;
    IntegerMathB addition = (a, b) -> a + b;
    IntegerMathB subtraction = (a, b) -> a - b;
    System.out.println("20++ = " +
        myApp.operateUnary(20, increment));
    System.out.println("40 + 2 = " +
        myApp.operateBinary(40, 2, addition));
    System.out.println("20 - 10 = " +
        myApp.operateBinary(20, 10, subtraction));
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

20

20

JTP: Zbiórka Śmieci



dr hab. Piotr Kosiuczenko
prof. WAT

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

23

23

Wyrażenia Lambda: działanie na listach

```
import java.util.LinkedList;
interface StringProcessingFunction {
    String modifyString(String str);
}

public class Main {
    public static void printFormatted(String str,
        StringProcessingFunction format) {
        String result = format.modifyString(str);
        System.out.println(result);
    }

    public static void main(String[] args) {
        StringProcessingFunction exclaim = (s) -> s + "!";
        StringProcessingFunction ask = (s) -> s + "?";
        printFormatted("Hello", exclaim);
        printFormatted("Hello", ask);
    }
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

21

21

Maszyna wirtualne: zbiórka śmieci

1. W trakcie wykonania programu tworzone są różne obiekty, nieraz w dużej ilości tak, że skład zostaje zapełniony.
2. Potrzebne jest usuwanie niepotrzebnych już obiektów.
3. W Javie służy temu mechanizm zbiórki śmieci usuwający „niepotrzebne” już obiekty.
4. Co znaczy niepotrzebne?
5. JVM tego oczywiście „nie wie”.

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

24

24

Maszyna wirtualne: zbiórka śmieci, cd.

1. Łatwiej na początek zada pytanie: które obiekty mogą być jeszcze potrzebne?
2. Za potrzebne można uznać obiekty, do których odnośniki są wartościami zmiennych programowych znajdujących się na stosie.

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

25

25

Maszyna wirtualne: zbiórka śmieci cd.

1. W praktyce stosuje się jednak inne algorytmy, bo użycie wspomnianych byłoby zbyt kosztowne czasowo przy dużych grafach znajdujących się na składzie.
2. Algorytmy i sposoby zbiórki śmieci stanowią odrębną tematykę.
3. Zbiórka śmieci jest prowadzona automatycznie przez JVM.
4. Można ją jednak uruchomić za pomocą metody `System.gc();`

JTP

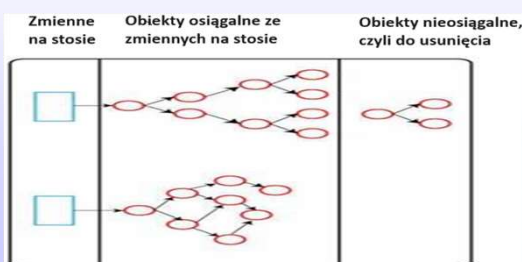
Dr hab. Piotr Kosiuczenko

28

28

Maszyna wirtualne: zbiórka śmieci cd.

1. Jakie jeszcze obiekty mogą ewentualnie być potrzebne?
2. Takie obiekty, do których jest ścieżka dostępu wychodząc z pewnych obiektów powyżej wspomnianych.



JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

26

26

Maszyna wirtualne: zbiórka śmieci cd.

```
public class GCTest {  
    public static void main(String[] args) {  
        GCTest x1=new GCTest();  
        GCTest x2=new GCTest();  
        System.out.println(x1);  
        System.out.println(x2);  
        x1=null;  
        System.out.println("Start Garbage Collection");  
        // metoda gc() uruchamia zbiórkę śmieci  
        System.gc();  
        System.out.println(x1);  
        System.out.println(x2);  
    }  
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

29

29

Maszyna wirtualne: zbiórka śmieci cd.

1. Jakie algorytmy mogą być użyte do znalezienia wszystkich takich obiektów?
2. Algorytmy przeszukiwania grafów skierowanych, jak np. przeszukiwanie w głębi i przeszukiwanie wszerz.
3. Idea jest taka, żeby usunąć obiekty, do których nie ma dostępu wychodząc ze zmiennych znajdujących się na stosie.

JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

27

27

JTP: Polimorfizm

dr hab. Piotr Kosiuczenko
prof. WAT

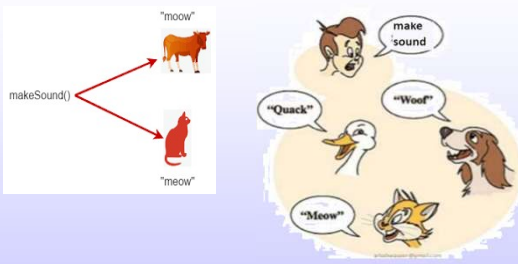
JTP

Dr hab. Piotr Kosiuczenko

30

30

Polimorfizm



JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

31

31

Polimorfizm: przeciążenie

1. Polimorfizm czasu kompilacji osiąga się poprzez przeciążanie/przeładowanie nazwy metody.
2. Gdy istnieje parę metod o tej samej nazwie, ale różnych parametrach, mówi się, że ich nazwy są przeciążone.
3. Metody mogą być przeciążone z powodu różnej liczby lub nieporównywalnych typów parametrów, np.

`m(), m(int x), m(String x).`

W takim przypadku wyklucza to nadpisanie jednej metody przez drugą.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

34

34

Polimorfizm

1. Polimorfizm, z greckiego, znaczy "wiele form" i występuje, gdy mamy wiele klas, które są ze sobą powiązane poprzez dziedziczenie.
2. Jak wspomnieliśmy w poprzednim rozdziale, dziedziczenie pozwala nam dziedziczyć atrybuty i metody z innej klasy.
3. Polimorfizm wykorzystuje te metody do wykonywania różnych zadań. Pozwala nam to wykonywać jedną czynność na różne sposoby.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

32

32

Polimorfizm: przeciążenie nazwy metody

```
public class Sum {
    public static int sum(int x, int y) {
        return (x + y);
    }
    // przeciążenie, pierwszej nazwy, bo są tu 3 parametry
    public static int sum(int x, int y, int z) {
        return (x + y + z);
    }
    // przeciążenie, pierwszej nazwy, bo param. typu double
    public static double sum(double x, double y) {
        return (x + y);
    }
    public static void main(String args[]) {
        System.out.println(sum(10, 20));
        System.out.println(sum(10, 20, 30));
        System.out.println(sum(10.5, 20.5));
    }
}
```

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

35

35

Polimorfizm: rodzaje

Polimorfizm w Javie dzieli się głównie na dwa typy:

1. Polimorfizm czasu kompilacji, zwany też polimorfizmem statycznym. Ten rodzaj polimorfizmu osiąga się poprzez przeciążanie nazw metod.
2. Polimorfizm czasu wykonywania. Tutaj stosujemy wiązanie dynamiczne – omówiliśmy to zagadnienie wcześniej.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

33

33

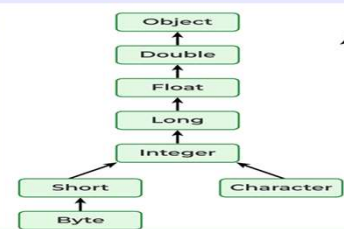
Polimorfizm: ustalanie typu metody

Ustalanie typu wiązanej metody jest na podstawie typów parametrów

Podklasa ma wyższy priorytet niż nadklasa

Ustalając priorytet, kompilator wykonuje następujące kroki:

- Konwersja danego typu do wyższego typu (pod względem zakresu) w tej samej rodzinie (jeśli np. nie ma dostępnego typu danych Long dla typu danych Integer, to wyszuka typ danych Float).
- Konwersja typu do następnej wyższej rodziny.



JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

36

36

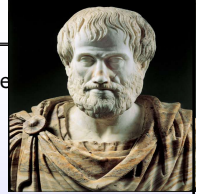
Polimorfizm czasu wykonania

1. Polimorfizm czasu wykonania osiąga się w Javie za pomocą algorytmu look up, o tym mówiliśmy wcześniej.
2. Najpierw jednak należy rozwiązać problem przeciążenia nazwy, jeśli występuje – o tym mówiliśmy ostatnio. Kiedy nazwa, w szczególności sygnatura, są ustalone stosujemy algorytm look up.

37

Principia języka Java: Abstrakcja

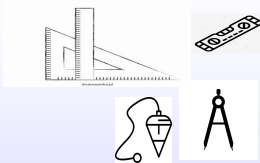
- Pojęcie abstrakcji (stgr. ἀφαίρεσις - oderwanie, odjęcie, ...) pochodzi od Arystotelesa, z jego Metafizyki.
- Abstrakcja polegający na pominięciu nieistotnych własności obiektów.
- Abstrakcja bywa często wielopoziomowa.



Ἀριστοτέλης, ur. 384 p.n.Ch., zm. 322 p.n.Ch.

40

JTP: Principia języka Java

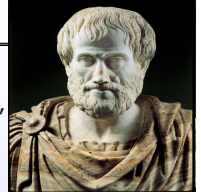


dr hab. Piotr Kosiuczenko
prof. WAT

38

Abstrakcja w sensie informatycznym

- Abstrakcja polega na ograniczeniu zakresu własności manipulowanych obiektów do tych, które są istotne dla interakcji między nimi, przetwarzania danych, etc., w szczególności algorytmów.
- Ukrywa implementację i złożoność danych.
- W Javie, prezentuje tylko sygnaturę nie ujawniając wewnętrznej funkcjonalności.
- Pomaga uniknąć powtarzającego się kodu.
- Daje programistom elastyczność w zakresie zmian implementacji abstrakcyjnego zachowania.



Ἀριστοτέλης, ur. 384 p.n.Ch., zm. 322 p.n.Ch.

41

Principia języka Java

- Abstrakcja
 - Obiekty
 - Asocjacja
 - Zakapslowanie
 - Interfejsy
- Polimorfizm
 - Dziedziczenie
 - Przeciążenie
 - Typy rodzajowe (Java generics)
- Compile once run everywhere - kompilowalność na JVM
- Automatyczna zbiórka śmieci

39

Principia języka Java: Abstrakcja typów

- Zakapslowanie i podział funkcjonalności na metody służą abstrakcji.
- Częściową abstrakcję można osiągnąć za pomocą klas abstrakcyjnych.
- Wyższy stopień abstrakcji można osiągnąć za pomocą interfejsów.
- Podział na klasy, dziedziczenie i delegacja realizuje zasadę programowania DRY - Don't Repeat Yourself – nie powtarzaj się, tj. nie powtarzaj kodu.

42

Principia języka Java: Zakapslowanie

- Zakapslowanie pomaga w zabezpieczeniu danych, umożliwiając ochronę danych przechowywanych w klasie przed dostępem całego systemu.
- Jak sama nazwa wskazuje, chroni ona wewnętrzną zawartość klasy jak kapsuła.
- Konkretnie, zakapslowanie ogranicza bezpośredni dostęp do elementów atrybutów klasy.
- Atrybuty są ustawione jako prywatne.
- Dostęp do nich jest poprzez metody `get` i ewentualnie `set`.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

43

43

Principia języka Java: Polimorfizm

- Ta sama nazwa metody jest używana kilka razy
- Różne metody o tej samej nazwie mogą być wywoływane z obiektu.
- Dynamiczny polimorfizm w Javie jest realizowany przez nadpisywanie metod.
- Statyczny polimorfizm w Javie jest realizowany przez przeciążanie metod.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

46

46

Principia języka Java: Dziedziczenie

- Klasa (klasa podrzędna) może rozszerzyć inną klasę (klasę nadrzędną), dziedzicząc jej cechy.
- Dziedziczenie umożliwia utworzenie klasy podrzędnej.
- Klasa podrzędna dziedziczy pola i metody klasy nadrzędnej.
- Klasa podrzędna może nadpisywać wartości i metody klasy nadrzędnej.
- Może również dodawać do swojego rodzica nowe dane/atributy i nowe metody.
- Poprawia możliwość ponownego wykorzystania kodu.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

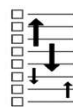
44

44

Programowanie obiektowe versus proceduralne i funkcjonalne

proceduralne

W programowaniu imperatywnym/proceduralnym koncentrujemy się na poleceniach i procedurach, a operujemy na zmiennych.



| StudentCourses | |
|----------------|----------|
| StudentId | CourseId |
| 1 | 1 |
| 1 | 2 |
| 1 | 3 |
| 2 | 4 |
| 2 | 3 |
| 3 | 5 |

| Courses | |
|---------|-------------|
| Id | Name |
| 1 | SQL Server |
| 2 | ASP.NET MVC |
| 3 | MongoDB |
| 4 | Java |
| 5 | PHP |

relacyjne

Programowanie relacyjne ma dwa zasadnicze składniki: relacje i kwerendy.

funkcjonalne

λ

W programowaniu funkcjonalnym podstawową jednostką jest funkcja.

programowanie w logice

$\mathcal{A}(t_1, \dots, t_n)$
 $A :- B_1, \dots, B_n$

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

47

47

Principia języka Java: Polimorfizm

- Ta sama nazwa metody jest używana w różnych kontekstach.
- Statyczny polimorfizm w Javie jest realizowany przez przeciążanie metod.
- Dynamiczny polimorfizm w Javie jest realizowany przez nadpisywanie metod.

JTP

Dr hab. Piotr Kosciuzenko

45

45