Динамическая диспетчеризация Объектно-Ориентированное Программирование

Иван Трепаков

NSU

Полиморфизм — возможность функции с одним именем иметь разные реализации.

Ad hoc полиморфизм

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
var x = ...;
var y = ...;
var z = x + y; // ???
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
var x = 1;  // int
var y = ...;
var z = x + y; // ???
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
var x = 1;  // int
var y = 2;  // int
var z = x + y; // ???
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
var x = 1;  // int
var y = 2;  // int
var z = x + y; // 3 (int)
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + y);
}
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + y);
}
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
}
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + y);
}
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + y);
}
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
}
add(1, 2)
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + y);
}
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + y);
}
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
}
add(1, 2) // ints: 3
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + v):
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + v):
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
add(1, 2) // ints: 3
add("1", 2)
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + v):
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + v):
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
add(1, 2) // ints: 3
add("1". 2) // mixed: 12
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + v):
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + v):
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
add(1, 2) // ints: 3
add("1", 2) // mixed: 12
add("1", "2")
```

Ad hoc полиморфизм

- Выбор реализации делается в зависимости от количества и типов формальных параметров функции
 - Перегрузка функций в Java
 - Перегрузка операторов в С++

```
String add(int x, int y) {
  return "ints: " + (x + v):
String add(String x, int y) {
  return "mixed: " + (x + v):
String add(String x, String y) {
  return "strings: " + (x + y);
add(1, 2) // ints: 3
add("1", 2) // mixed: 12
add("1", "2") // strings: 12
```

Параметрический полиморфизм

Параметрический полиморфизм

- Реализация функции использует обобщенный параметр
 - Generics в Java
 - Templates в C++
 - Type classes в Haskell
- Можно задавать дополнительные ограничения на обобщенный тип
- Подробнее на следующей лекции

Параметрический полиморфизм

- Реализация функции использует обобщенный параметр
 - Generics в Java
 - Templates в C++
 - Type classes в Haskell
- Можно задавать дополнительные ограничения на обобщенный тип
- Подробнее на следующей лекции

```
static <T, S> T foo(T x, S y) {
 return x;
static <T extends I> boolean bar(I x, I y) {
 return x.test(y);
interface I {
 boolean test(I x):
```

Полиморфизм подтипов

• Отношение подтипа S <: Т

Тип S совместим по присваиванию с типом Т

- int <: long
- C <: Весли class C extends В

Полиморфизм подтипов

• Отношение *подтипа* S <: Т

Тип S совместим по присваиванию с типом Т

- int <: long
- C <: Весли class C extends В
- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹

¹Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

• Отношение *подтипа* S <: Т

Тип S совместим по присваиванию с типом Т

- int <: long
- C <: Весли class C extends В
- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: В если class C extends B</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
}
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
}
class C extends A { }
```

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: Весли class C extends B</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots
x.foo():
          // ???
```

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: В если class C extends B</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots : // \text{ new } A()
x.foo():
```

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: Весли class C extends В</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots : // \text{ new } A()
x.foo(): // A.foo
```

¹Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: Весли class C extends В</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots : // \text{ new B()}
x.foo():
```

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: Весли class C extends В</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots : // \text{ new B()}
x.foo();
         // B.foo
```

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
• int <: long
• C <: Весли class C extends В
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots : // \text{ new C()}
x.foo():
```

 $^{^{1}}$ Даже для массивов, но это другая история

Полиморфизм подтипов

```
int <: long</li>C <: Весли class C extends В</li>
```

- В общем случае отношение подтипа независимо от наследования
- Но для ссылочных типов в Java совпадает¹
- Выбор реализации делается в зависимости от реального типа объекта receiver в момент исполнения вызова
 - Переопределение методов

```
class A {
  void foo() { println("A.foo"); }
class B extends A {
  void foo() { println("B.foo"); }
class C extends A { }
A \times = \dots : // \text{ new C()}
x.foo(): // A.foo
```

¹Даже для массивов, но это другая история

Диспетчеризация

Статическая

Динамическая

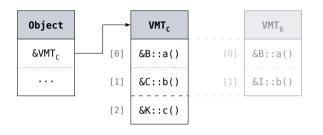
Одиночная

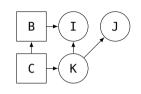
Множественная

Наследование

Одиночное Интерфейсное Множественное В В В Κ D D **Eiffel**

Диспетчеризация виртуальных методов

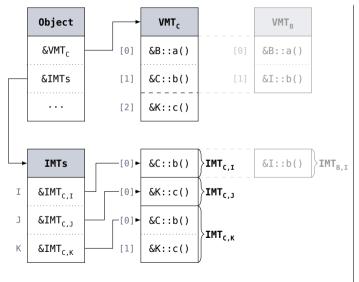


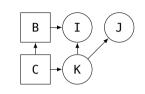


Виртуальный вызов х.b()

```
// Формальныйтип х: C call x.vmt[vnum<sub>C,b</sub>]
```

Диспетчеризация виртуальных методов





Виртуальный вызов x.b()

// Формальныйтип х: C call x.vmt[vnum_{C,b}]

Интерфейсный вызов x.b()

// Формальныйтип x: I
imt_{C,I} := x.imts.find(&I)
call imt_{C,I}[vnum_{I,b}]

Диспетчеризация интерфейсных методов

Таблица интерфейсных методов

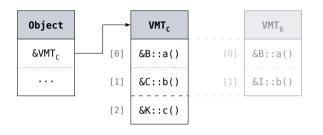
Диспетчеризация интерфейсных методов

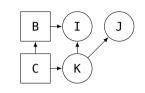
Полиморфный инлайн кэш

Заключение

Q&A

Таблица виртуальных методов

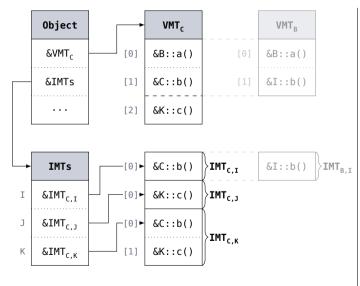


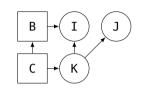


Виртуальный вызов х.b()

// Формальныйтип х: C call x.vmt[vnum_{C.b}]

Таблица виртуальных методов





Виртуальный вызов x.b()

```
// Формальныйтип х: C
call x.vmt[vnum<sub>C,b</sub>]
```

Интерфейсный вызов x.b()

```
// Формальныйтип x: I imt_{C,I} := x.imts.find(\&I) call imt_{C,I}[vnum_{I,b}]
```