プログラム言語論

亀山幸義

筑波大学 情報科学類

No. 10

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 1 / 26

Override in Java

```
class Test1 {
   public static void main(String args[]) {
    Point p = new Point(10.0, 20.0);
   ColoredPoint cp = new ColoredPoint(10.0, 20.0, 3);

   System.out.println(p.toString()); => 親のtoString
   System.out.println(cp.toString()); => 子のtoString
```

前回の課題に関して

```
class Point { ...
  public String toString () {
    return "Point...";
  }
}
class ColoredPoint extends Point { ...
  public String toString () {
    return "ColoredPoint...";
  }
}
```

Override (上書き):

- 親クラス (Point) を継承した子クラス (Colored Point) では、メソッド toString の定義 (実装) をそのままもらうのではなく、違うものに書 きかえている。
- toString の引数の個数、型、返すものの型は、まったく同じ。

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

N. 10 0/0

Override with Cast in Java

(1) 親クラスの変数に、子クラスのオブジェクトを代入してもよい。

```
class Test1 {
   public static void main(String args[]) {
    ColoredPoint cp = new ColoredPoint(10.0, 20.0, 3);
   Point p = cp;
   System.out.println(p.toString()); => 子の toString

cp.toString() について、動的にルックアップしている。

(2) 子クラスの変数に、親クラスのオブジェクトを代入するのはいけない。

class Test1 {
   public static void main(String args[]) {
    Point p = new Point(10.0, 20.0;
    ColoredPoint cp = p; => コンパイルエラー
```

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類) パログラム言語論 No. 10 3 / 26

プログラム言語論

言語論

Override in Java

- (型に関する) インタフェースは継承。
- 実装は書き換える。

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 5 / 26

Overload with Cast in Java

親クラスの変数に、子クラスのオブジェクトを代入してもよい。

```
Point p = new ColoredPoint(...);
foo(p); ==> foo-1 が呼ばれる。
```

変数 p の中は、子クラスのオブジェクトであるが、どの foo が呼ばれる かは、静的に (変数の型等で) 決定されるため、ここでは foo-2 でなく foo-1 が呼ばれる。

(一方、foo の中で呼ばれる toString は動的に決定されるため、子クラスの toString が呼ばれる。

プログラム言語論

Overload in Java

```
class Test1 {...
  public static void foo(Point p) {
    System.out.println("foo-1:" + p.toString());
  }
  public static void foo(ColoredPoint cp) {
    System.out.println("foo-2:" + cp.toString());
  }
  public static void foo(Point p, ColoredPoint cp) {
    System.out.println("foo-3:" + p.toString() + ":" + cp.toString() }
}
```

Overload:

- 1 つのメソッド名に複数の実装。
- 引数の個数、引数の型、返す値の型で区別。

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 6 / 26

Override and Overload in Java

```
class Test4 {
  public static void foo(Point p) {
    System.out.println("foo-1:" + p.toString());
  }
}
class Test5 extends Test4 {
  public static void main(String args[]) {
    Point p = new Point(10.0, 20.0);
    ColoredPoint q = new ColoredPoint(10.0, 20.0, 5);
    Point r = q;
    foo(r); ==> 何が返るか?
}
public static void foo(ColoredPoint cp) {
    System.out.println("foo-2:" + cp.toString());
}
```

Override vs Overload in Java

Java は静的型付きオブジェクト指向言語

- Override: 親クラスと子クラスで、同じ名前・型で実装が異なるメ ソッド (この場合は toString メソッド) を持つこと。
 - 「どの型 (クラス) の変数か」ではなく、「実行時に、その変数にどの クラスのオブジェクトがはいっているか」によって、使われるメソッ ドが決まる(動的ルックアップ)。
- Overload: 同一クラス内で1つのメソッド名に、複数の定義を与える こと。
 - 複数の定義は、引数パターン (型,個数,順番)が異なる。
 - どのメソッド定義が使われるかは、メソッド呼び出しの引数パターン により(つまり静的に)決定される。

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 9 / 26

スクリプト言語

現在では「スクリプト言語とは何か?」「この言語はスクリプト言語か否 か」という問に正確に答えるのは難しい、その代わりに ...

- 動的言語 (dynamic language): 通常は静的 (コンパイル時) に行われ ること(たとえば,関数やクラスの定義,型付けなど)の多くを動的 に (実行時に) 行う言語「この言語は動的言語か」を明確に決めるこ とはできないが、「Ruby は Java に比べて動的である」ということは 言える.
- 動的型付け言語: 型付けが静的に行われないで, 実行時に行われる 言語 . (1+"abc" は実行時エラー)
- 領域特化言語 (domain specific language, DSL): 特定の領域 (domain) の問題を解くために適した(簡潔であり,汎用ではない)言語.(例: Java で turtle graphics をするプログラムを書いたとき, そのプログ ラムのユーザは「右へ 3cm 行け」「左に 90 度回転せよ」といった命 令を発行して graphics を行う.後者の命令群から構成される言語が, この際の DSL である.)

スクリプト言語

Scripting Language (Language for Scripting) 歴史的には:

- スクリプト=台本
- Computer Science では , (アプリケーションソフトウェアに対する) 「指示や命令の列」
- スクリプト言語は,コマンドラインで実行されるような簡易な命令 を記述できる言語で、インタープリタで実行されるものを意味する ことが多かった.
- 本格的なプログラム言語の対義語.
- 代表例: Unix の shell (shell のプログラムを shell script と言う)
- その他: Unix の awk. sed. ...

現在:

- PHP, Perl, Python, Ruby, JavaScript ... など多数の汎用の言語。
- スクリプト言語とは一体何だろう?

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

スクリプト言語(続き)

「スクリプト言語」の説明(定義にはなっていない):

- 「プログラムをすぐ書ける」言語 (生産性の高い言語, プロトタイピ ングに適した言語)
- インタープリタで動かすことが多い言語。
- 実行性能よりも、書きやすさ (速く書けること) を重視。

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類) プログラム言語論 亀山幸義 (筑波大学 情報科学類) プログラム言語論

論理型プログラム言語とは

Prolog プログラミング-1

- 「推論=計算」という考えで設計された言語.
- プログラムは,事実,あるいは,推論規則(事実から事実を導く)と して記述.
- どのように推論するかの手順は,記述しない.
- 宣言型プログラム言語 (Declarative Programming Language) の一種.

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

プログラムは別紙参照.

Alice, Bob, Charlie, David, Eliza, Fritz, George, Hillary の8人の関係.

No. 10 13 / 26

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 14 / 26

Prolog プログラミング-2

```
?- is_mother(X, charlie).
X = alice
?- is_mother(alice, X).
X = charlie n
X = eliza.
?- is_husband(alice, X).
false.
?- is_father(bob, X).
X = charlie n
X = eliza.
```

Prolog プログラミング-3

```
?- is_parent(X,eliza).
X = alice n
X = bob n
false.
?- is_grandparent(X,Y).
X = alice,
Y = george n
X = bob,
Y = george n
X = bob,
Y = george n
false.
```

Prolog プログラミング-4

```
?- is_relative(alice,X).
X = alice n
X = bob n
X = charlie n
X = eliza n
X = george n
false.
?- is_relative(eliza, X).
X = eliza n
X = fritz n
X = george n
X = alice n
X = bob n
false.
```

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 17 / 26

Prolog プログラミング-6

```
?- fact(10, X).
X = 3628800.

?- append([a, b, c], [], X).
X = [a, b, c].
?- append([a, b, c], [d, e, f], X).
X = [a, b, c, d, e, f].
?- append([a, b, c], X, [a, b, c, d, e, f]).
X = [d, e, f].
```

Prolog プログラミング-5

```
解が無限にたくさんある例。
```

```
?- is_superrelative(alice, X).
X = alice n
X = bob n
X = charlie n
X = eliza n
X = george n
X = alice n
X = bob n
X = charlie n
X = eliza n
X = george n
X = alice n
X = bob n
X = charlie n
X = eliza n
Y = goorgo n
```

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)	プログラム言語論	No. 10 18 / 2	6

X = alice n

X = bob n

Prolog プログラミング-7

append(X, Y, [a, b, c, d, e, f]) とやると何が返ってくるだろうか?

亀山幸義(筑波大学 情報科学類) プログラム言語論 No. 10 19 / 26 亀山幸義(筑波大学 情報科学類) プログラム言語論 No. 10 20 /

Prolog プログラミング-8

```
?- append(X, Y, [a, b, c, d, e, f]).
X = [],
Y = [a, b, c, d, e, f] n
X = [a],
Y = [b, c, d, e, f] n
X = [a, b],
Y = [c, d, e, f] n
X = [a, b, c],
Y = [d, e, f] n
X = [a, b, c, d],
Y = [e, f] n
X = [a, b, c, d, e],
Y = \lceil f \rceil n
X = [a, b, c, d, e, f],
Y = [] n
false.
```

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 21 / 26

論理型プログラム言語

- Kowalski 1974 が提唱.
- Colmerauer 1973 が Prolog の最初の処理系.
- 日本の ICOT(第5世代コンピュータ・プロジェクト)が大きな貢献.
- 現在でも,知識表現,帰納論理プログラミングなどの分野で活躍.

Prolog = Programming in Logic

Prolog プログラミング

宣言型プログラム言語 (Declarative Programming Language) の一種.

- 推論=計算.
- プログラム=事実,あるいは,推論規則。
- ゴール = その事実が成立するかどうかを質問.
- 推論をする手順は,記述しない.

特徵.

- プログラムの目的=ゴールが成立するかどうか、を求める、
- 求解 = ゴール中の変数のある値に対して,ゴールが成立するか?
- 複数の解があることもある。
- あらゆる可能性を網羅的に探索する,双方向計算が可能,
- 一階述語論理のサブセット (Horn 節論理) に対応.

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 22 / 26

Prolog 処理系

```
ここでは Linux 上の SWI-Prolog 処理系を使った。
(http://www.swi-prolog.org/)
```

% swipl

Welcome to SWI-Prolog (Multi-threaded, 32 bits, Version 5.6.58) Copyright (c) 1990-2008 University of Amsterdam.

For help, use ?- help(Topic). or ?- apropos(Word).

?- [test-prolog]. (ここで test-prolog.pl ファイルの読み込み) [test-prolog].

プログラム言語論

% test-prolog compiled 0.00 sec, 5,280 bytes true.

?- append(X, Y, [a, b, c, d, e, f]).

Y = [a, b, c, d, e, f]

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

まとめ

- 「推論」を計算過程と見なしたプログラミング言語.
- その他にも様々な (驚くような) 仕組みを計算の原理に使ったものがあり得る。
 - 量子コンピューティング. DNA コンピューティング....

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類) パo. 10 25 / 26

Quiz

「事実やルール (推論規則) を記述するだけで , プログラムとして動く 」 という言語は , メリットもデメリットもある .

- メリット: どのルールをどう使ったら,ゴールとなる事実を導けるか(効率的に導くにはどうしたらよいか)を,プログラマは考えなくてよい.解決したい問題を正確に記述するだけでよい.(プログラミングが楽になる.)
- デメリット: 常に Prolog 処理系が決めた順序で解を探索するので, 効率が必ずしも良くない.(効率を良くしようと思うと,処理系の動きを把握していないといけない.)

このような言語が、現実に有用な場面としてどんなものがあるか、想像して書きなさい.

参考: 「プログラムの仕様」がそのまま動くものを、executable specification(実行可能な仕様) という。

亀山幸義 (筑波大学 情報科学類)

プログラム言語論

No. 10 26 / 26