Curs 1

2020-2021 Fundamentele Limbajelor de Programare

Cuprins

Organizare

- 2 Privire de ansamblu
 - Semantica Limbajelor de Programare
 - Bazele programării funcționale / logice

3 Programare logică & Prolog

Organizare

Instructori

Curs:

□ Ioana Leuştean (seria 24), Traian-Florin Şerbănuţă (seria 23)

Laborator

Seria 24 ☐ Ioana Leuştean (241, 244)

Natalia Ozunu (242, 243)

Traian Şerbănuță (234)

Suport curs/seminar/laborator

```
Seria 24  https://cs.unibuc.ro//~ileustean/FLP.html

Moodle: https:
//moodle.unibuc.ro/course/view.php?id=4635
Materiale Curs/Laborator: https://bit.ly/3de0SOF

Seria 23  Materiale Curs/Laborator:
http://bit.do/unibuc-flp
Moodle (teste, note): https:
//moodle.unibuc.ro/course/view.php?id=4634
```

O parte din materiale sunt realizate în colaborare cu Denisa Diaconescu.

Notare

- ☐ Testare parțială: 40 puncte
- □ Testare finală: 50 puncte
- ☐ Se acordă 10 puncte din oficiu!

Notare

- □ Testare parțială: 40 puncte
- □ Testare finală: 50 puncte
- □ Se acordă 10 puncte din oficiu!
- Condiţie minimă pentru promovare: testare parţială: minim 20 puncte şi testare finală: minim 20 puncte.

Notare

- □ Testare parțială: 40 puncte
- □ Testare finală: 50 puncte
- ☐ Se acordă 10 puncte din oficiu!
- Condiţie minimă pentru promovare: testare parţială: minim 20 puncte şi testare finală: minim 20 puncte.

 Se poate obţine punctaj suplimentar pentru activitatea din timpul laboratorului: maxim 10 puncte.

Testare parțială: 40 puncte

- □ Data: 23 aprilie
- □ Timp de lucru: 1,5 ore
- ☐ Prezenţa este obligatorie pentru a putea promova!
- □ Pentru a trece această probă, trebuie să obţineţi minim 20 de puncte.

Testare finală: 50 puncte

- □ Data: În sesiune
- □ Timp de lucru: 2 ore
- □ Prezenţa este obligatorie pentru a putea promova!
- ☐ Pentru a trece această probă, trebuie să obţineţi minim 20 de puncte.

Curs/seminar/laborator

Curs
Semantica limbajelor de programare
 Parsare, Verificarea tipurilor și Interpretare Semantică operațională, statică și axiomatică Inferarea automată a tipurilor
Bazele programării funcționale
Lambda Calcul, Codificări Church, combinatoriLambda Calcul cu tipuri de date
Bazele programării logice
Logica clauzelor Horn, Unificare, Rezoluţie
Laborator:
Haskell Limbaj pur de programare funcțională
Interpretoare pentru mini-limbaje
Prolog Cel mai cunoscut limbaj de programare logică Verificator pentru un mini-limbaj imperativ Inferența tipurilor pentru un mini-limbaj funcțional

Bibliografie

- □ B.C. Pierce, Types and programming languages. MIT Press.2002
- G. Winskel, The formal semantics of programming languages.
 MIT Press. 1993
- H. Barendregt, E. Barendsen, Introduction to Lambda Calculus, 2000.
- J. Lloyd. Foundations of Logic Programming, second edition.
 Springer, 1987.
- P. Blackburn, J. Bos, and K. Striegnitz, Learn Prolog Now! (Texts in Computing, Vol. 7), College Publications, 2006
- M. Huth, M. Ryan, Logic in Computer Science (Modelling and Reasoning about Systems), Cambridge University Press, 2004.

Privire de ansamblu

Semantica Limbajelor de Programare

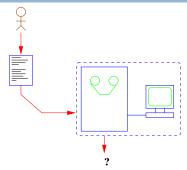
Ce definește un limbaj de programare?

Sintaxa	Simboluri de operație, cuvinte cheie, descriere (formală) a programelor/expresiilor bine formate
Practica	 Un limbaj e definit de modul cum poate fi folosit Manual de utilizare și exemple de bune practici Implementare (compilator/interpretor) Instrumente ajutătoare (analizor de sintaxă, verificator de tipuri, depanator)
Semantica?	Ce înseamnă / care e comportamentul unei instrucțiuni? De cele mai multe ori se dă din umeri și se spune că Practica e suficientă Limbajele mai utilizate sunt standardizate

La ce foloseste semantica

Să înțelegem un limbaj în profunzime
 Ca programator: pe ce mă pot baza când programez în limbajul dat
 Ca implementator al limbajului: ce garanții trebuie să ofer
 Ca instrument în proiectarea unui nou limbaj / a unei extensii
 Înțelegerea componentelor și a relațiilor dintre ele
 Exprimarea (și motivarea) deciziilor de proiectare
 Demonstrarea unor proprietăți generice ale limbajului
 E.g., execuția nu se va bloca pentru programe care trec de analiza tipurilor
 Ca bază pentru demonstrarea corectitudinii programelor.

Problema corectitudinii programelor



- □ Pentru anumite metode de programare (e.g., imperativă, orientată pe obiecte), nu este uşor să stabilim că un program este corect sau să înțelegem ce înseamnă că este corect (e.g., în raport cu ce?!).
- □ Corectitudinea programelor devine o problemă din ce în ce mai importantă, nu doar pentru aplicaţii "safety-critical".
- Avem nevoie de metode ce asigură "calitate", capabile să ofere "garanţii".

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
  int square;
  for(int i = 1; i <= 5; ++i)
  {
    square = i * i;
    cout << square << endl;
  }
}</pre>
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
  int square;
  for(int i = 1; i \le 5; ++i)
    square = i * i;
    cout << square << endl;</pre>
 ☐ Este corect?
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
  int square;
  for(int i = 1; i \le 5; ++i)
    square = i * i;
    cout << square << endl;</pre>
 ☐ Este corect? În raport cu ce?
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
  int square;
  for(int i = 1; i \le 5; ++i)
    square = i * i;
    cout << square << endl;</pre>
 ☐ Este corect? În raport cu ce?
 □ Un formalism adecvat trebuie:
      să permită descrierea problemelor (specificaţii), şi
      să raţioneze despre implementarea lor (corectitudinea programelor).
```

Semantica dă "înţeles" unui program.

Semantica dă "înţeles" unui program.

- □ Operaţională:
 - Înţelesul programului este definit în funcţie de paşii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuţiei.

Semantica dă "înțeles" unui program.

- □ Operaţională:
 - Înţelesul programului este definit în funcţie de paşii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuţiei.
- □ Denotaţională:
 - Înţelesul programului este definit abstract ca element dintr-o structură matematică adecvată.

Semantica dă "înțeles" unui program.

- □ Operaţională:
 - Înţelesul programului este definit în funcţie de paşii (transformări dintr-o stare în alta) care apar în timpul execuţiei.
- □ Denotaţională:
 - Înţelesul programului este definit abstract ca element dintr-o structură matematică adecvată.
- □ Axiomatică:
 - Înţelesul programului este definit indirect în funcţie de axiomele şi regulile pe care le verifică.

Semantica dă "înţeles" unui program.		
 Operaţională: Înţelesul programului este definit în funcţie de paşii (transformări dintrostare în alta) care apar în timpul execuţiei. 		
 Denotaţională: Înţelesul programului este definit abstract ca element dintr-o structură matematică adecvată. 		
 Axiomatică: Înţelesul programului este definit indirect în funcţie de axiomele şi regulile pe care le verifică. 		
 Statică / a tipurilor Reguli de bună-formare pentru programe Oferă garanții privind execuția (e.g., nu se blochează) 		



Principalele paradigme de programare

- ☐ Imperativă (<u>cum</u> calculăm)
 - Procedurală
 - Orientată pe obiecte
- □ Declarativă (ce calculăm)
 - Logică
 - Funcţională

Fundamentele paradigmelor de programare

Imperativă Execuția unei Mașini Turing
Funcțională Beta-reducție în Lambda Calcul
Logică Rezolutia în logica clauzelor Horn

Programare declarativă

- □ Programatorul spune ce vrea să calculeze, dar nu specifică concret cum calculează.
- Este treaba interpretorului (compilator/implementare) să identifice cum să efectueze calculul respectiv.
- ☐ Tipuri de programare declarativă:
 - ☐ Programare funcţională (e.g., Haskell)
 - Programare logică (e.g., Prolog)
 - Limbaje de interogare (e.g., SQL)

Programare funcțională

Esență:	funcții care relaționează intrările cu ieșirile
Caracteristici:	 ☐ funcții de ordin înalt – funcții parametrizate de funcții ☐ grad înalt de abstractizare (e.g., functori, monade) ☐ grad înalt de reutilizarea codului — polimorfism
Fundamente:	 Teoria funcțiilor recursive Lambda-calcul ca model de computabilitate (echivalent cu mașina Turing)
Inspirație:	 Inferența tipurilor pentru templates/generics in POO Model pentru programarea distribuită/bazată pe evenimente (callbacks)

□ Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.

- □ Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
- ☐ Unul din sloganurile programării logice:

Program = Logică + Control (R. Kowalski)

- □ Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
- ☐ Unul din sloganurile programării logice:

```
Program = Logică + Control (R. Kowalski)
```

□ Programarea logică poate fi privită ca o deducţie controlată.

- Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
- ☐ Unul din sloganurile programării logice:

```
Program = Logică + Control (R. Kowalski)
```

- Programarea logică poate fi privită ca o deducţie controlată.
- ☐ Un program scris într-un limbaj de programare logică este o listă de formule într-o logică

Programarea logică este o paradigmă de programare bazată pe logică formală.
Unul din sloganurile programării logice: Program = Logică + Control (R. Kowalski)
Programarea logică poate fi privită ca o deducție controlată.
Un program scris într-un limbaj de programare logică este o listă de formule într-o logică ce exprimă fapte şi reguli despre o problemă.
Exemple de limbaje de programare logică: Prolog Answer set programming (ASP) Datalog

Programare logică & Prolog

Programare logică - în mod idealist

- □ Un "program logic" este o colecţie de proprietăţi presupuse (sub formă de formule logice) despre lume (sau mai degrabă despre lumea programului).
- Programatorul furnizează şi o proprietate (o formula logică) care poate să fie sau nu adevărată în lumea respectivă (întrebare, query).
- Sistemul determină dacă proprietatea aflată sub semnul întrebării este o consecință a proprietăților presupuse în program.
- Programatorul nu specifică metoda prin care sistemul verifică dacă întrebarea este sau nu consecinţă a programului.

Exemplu de program logic

```
\begin{array}{ccc} \text{oslo} & \rightarrow & \text{windy} \\ \text{oslo} & \rightarrow & \text{norway} \\ \text{norway} & \rightarrow & \text{cold} \\ \\ \text{cold} & \land & \text{windy} & \rightarrow & \text{winterIsComing} \\ & & \text{oslo} \end{array}
```

Exemplu de program logic

```
\begin{array}{ccc} \text{oslo} & \rightarrow & \text{windy} \\ \text{oslo} & \rightarrow & \text{norway} \\ \text{norway} & \rightarrow & \text{cold} \\ \text{cold} & \land & \text{windy} & \rightarrow & \text{winterIsComing} \\ & & \text{oslo} \end{array}
```

Exemplu de întrebare

Este adevărat winterIsComing?

Prolog

- bazat pe logica clauzelor Horn
- semantica operaţională este bazată pe rezoluţie
- este Turing complet

Prolog

- bazat pe logica clauzelor Horn
- semantica operaţională este bazată pe rezoluţie
- este Turing complet

Limbajul Prolog este folosit pentru programarea sistemului IBM Watson!



Puteți citi mai multe detalii aici.

Exemplul de mai sus în SWI-Prolog

Program:

```
windy :- oslo.
norway :- oslo.
cold :- norway.
winterIsComing :- windy, cold.
oslo.
```

Intrebare:

```
?- winterIsComing.
true
```

http://swish.swi-prolog.org/