

motive

LAB

PLF

# VARIABILELE LE SERIEM MEREU CU MAJUSCOLE!

**Prolog**  $\rightarrow$  = divizorilor nr. de divizibilitate  
 ! = cat = factor  
 == = caracteristica determinantului (a sau b)  
 === = valoarea determinantului

**EXERCITII**  
**LABORATOR 1**

1. a. Să se scrie un program care să calculeze suma a două numere.

$$\text{apartine\_cuvant}(x, e1, \dots, en) = \begin{cases} \text{false}, & \text{if } m = 0 \text{ (nu e definit e-ful)} \\ \text{true}, & \text{if } x = e1 \\ \text{apartine\_cuvant}(x, e2, \dots, en), & \text{altfel} \end{cases}$$

**COD:**  
 apartine\_cuvant(—, [ ]):-false, !.  
 apartine\_cuvant(x, [x|\_ ]):-!.  $\rightarrow$  x apartine cuvantului  $\Rightarrow$  x este e1  
 apartine\_cuvant(x, [\_|T ]):-apartine\_cuvant(x, T).

$$\text{diferinta}(e1, \dots, en, d1, \dots, dm) = \begin{cases} [ ] & \text{if } m = 0 \\ \text{diferinta}(e2, \dots, en, d1, \dots, dm), & \text{if } \text{apartine\_cuvant}(e1, d1, \dots, dm) \\ e1 \oplus \text{diferinta}(e2, \dots, en, d1, \dots, dm), & \text{altfel} \end{cases}$$

**COD:** R = cuvintă regulată. Nu se poate fi în moduri recursive  
 diferinta([ ], [\_|\_ ]):-!.  
 diferinta([M|T], L1, R):-apartine\_cuvant(M, L1), !,  
 diferinta(T, L1, R).  
 diferinta([M|T], L1, R):-diferinta(T, L1, R),  $\rightarrow$  regulat va fi rezultatul din R+!  
 R = [M|\_ ]  $\rightarrow$  în R, se va scrie diferența după ce s-a scris R1  
 sau [M|R1]

1. b. Să se scrie un program care să calculeze suma a două numere folosind recursivitate.

$$\text{adunare\_par}(e1, \dots, en) = \begin{cases} [ ] & \text{if } m = 0 \\ e1 \oplus [ ] \text{ adunare\_par}(e2, \dots, en), & \text{if } e1 \neq 0 \\ e1 \oplus \text{adunare\_par}(e2, \dots, en), & \text{altfel} \end{cases}$$

$\rightarrow$  regulat  
 dar, nu se poate scrie recursiv  
**COD:**  
 PAR  $\rightarrow$  adunare\_par([ ], [ ])  
 adunare\_par([M|T], [M1, L1|R1]):-M mod 2 = 0,  
 !,  
 adunare\_par(T, R1).  
 IMPAR  $\rightarrow$  adunare\_par([M|T], [M1|R1]):-adunare\_par(T, R1).

2.a. Es sei  $u$  beliebig am quadratischen Zahlkörper  $K$  normiert. Ist  $u$  ein Einheitsideal, dann existiert eine rationale Zahl  $r$  mit  $u = r \cdot 1$ .

$$\text{norm}(a,b) = \begin{cases} 0, & \text{if } b=0 \\ 0, & \text{if } a=0 \\ \text{norm}(a-b, b), & \text{if } a > b \text{ \& } a \leq 0 \text{ \& } b \leq 0 \\ \text{norm}(a, b-a), & \text{if } b > a \text{ \& } a \leq 0 \text{ \& } b \leq 0 \end{cases}$$

EOD:

$$\begin{aligned} \text{norm}(x,0,x) &:= 1. \\ \text{norm}(0,x,x) &:= 1. \\ \text{norm}(x,y,z) &:= \begin{cases} x \leq 0, y \leq 0, \\ x > y, x \leq x-y, \\ \text{norm}(x,y,z), 1. \end{cases} \\ \text{norm}(x,y,z) &:= \begin{cases} x \leq 0, y \leq 0, \\ y > x, y \leq y-x, \\ \text{norm}(x,y,z), 1. \end{cases} \end{aligned}$$

$$\text{norm}(x,y) = \begin{cases} x > y / \text{norm}(x,y) \end{cases}$$

EOD:

$$\text{norm}(x,y,z) := \begin{cases} \text{norm}(x,y,z), \\ z \leq x \vee z \leq y. \end{cases}$$

$$\text{is}(a_1 \dots a_n) = \begin{cases} 1, & \text{if } n=1 \\ \text{is}(a_1, \text{is}(a_2 \dots a_n)), \text{ else } 0 \end{cases}$$

EOD:

$$\begin{aligned} \text{is}(x,y) &:= 1. \\ \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n) &:= \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n), \\ &\text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n). \end{aligned}$$

*Handwritten note: "im 1. Schritt ist es nicht möglich, den Rest zu berechnen"*

2.b. Es sei  $u$  beliebig am quadratischen Zahlkörper  $K$  normiert. Ist  $u$  ein Einheitsideal, dann existiert eine rationale Zahl  $r$  mit  $u = r \cdot 1$ .

$$\text{is}(a_1 \dots a_n, p, v, \text{is}) = \begin{cases} 1, & \text{if } n=0 \\ \text{is}(a_1 \dots a_n, p+1, v, \text{is}+1), & \text{if } v \neq \text{is} \\ \text{is}(a_1 \dots a_n, p, v, \text{is}+1), & \text{else } 0 \end{cases}$$

EOD:

$$\begin{aligned} \text{is}(1, \dots, 1, \dots, 1) &:= 1. \\ \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, p, v, \text{is}) &:= \begin{cases} \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, p+1, v, \text{is}+1), \\ \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, p, v, \text{is}+1), \end{cases} \\ \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, p, v, \text{is}) &:= \begin{cases} \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, p+1, v, \text{is}+1), \\ \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, p, v, \text{is}+1), \end{cases} \end{aligned}$$

$$\text{is}(a_1 \dots a_n, v) = \begin{cases} 1, & \text{if } n=0 \\ \text{is}(a_1 \dots a_n, v+1, 1, 1), \text{ else } 0 \end{cases}$$

EOD:

$$\begin{aligned} \text{is}(1, \dots, 1, \dots, 1) &:= 1. \\ \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, v) &:= \text{is}(x_1, x_2, \dots, x_n, v+1, 1, 1). \end{aligned}$$

# EXERCÍZIOS

## LABORATOR 2

12. a. Escreva um algoritmo recursivo para verificar se um elemento pertence ou não a um subconjunto.

$$\text{pertence}(e_1 \dots e_m, a, b) := \begin{cases} \text{falso}, & \text{se } m = 0 \\ b \text{ e } \text{pertence}(e_1 \dots e_m, a, b), & \text{se } e_1 = a \\ \text{e } \text{pertence}(e_1 \dots e_m, a, b), & \text{se } e_1 \neq a \end{cases}$$

Exemplo:

$\text{pertence}([1, 2, 3, 4, 5], 1, 1) := \text{falso}$  → Exemplo errado

$\text{pertence}([1, 2, 3, 4, 5], 1, 2) := \text{falso}$ ,  $\text{pertence}([1, 2, 3, 4, 5], 2, 2) := \text{verdadeiro}$ .

$\text{pertence}([1, 2, 3, 4, 5], 1, 3) := \text{pertence}([2, 3, 4, 5], 1, 3)$

$\text{pertence}([1, 2, 3, 4, 5], 1, 4) := \text{pertence}([2, 3, 4, 5], 1, 4)$

## Exercício 201.

Dado algum número primo, escreva o Erat, não se esqueça de incluir o 2.

$$\text{is-Prime}(x, d) = \begin{cases} \text{True, if } d \leq x \\ \text{False, if } x \% d = 0 \\ \text{is-Prime}(x, d+1), \text{ otherwise} \end{cases}$$

ROD:

$$\text{is-Prime}(x, d) = \begin{cases} d \leq x, \\ (x \% d = 0 \rightarrow \text{False}; \\ \text{is-Prime}(x, d+1)). \end{cases}$$

→ no retorno False

$$\text{is-Prime-max}(x) = \begin{cases} \text{True, if } x = 2 \\ \text{False, if } x \% 2 = 0 \wedge x < 1 \\ \text{is-Prime}(x, 3), \text{ otherwise} \end{cases}$$

ROD:

$$\text{is-Prime-max}(x) := \begin{cases} x = 2, \\ \end{cases}$$

$$\text{is-Prime-max}(x) := \begin{cases} x > 2, \\ x \% 2 = 1 \wedge 0, \\ \text{is-Prime}(x, 3). \end{cases}$$

→ não é possível retornar True

$$\text{erato}(e_1 \dots e_m) = \begin{cases} \emptyset, \text{ if } m = 0 \\ e_1 \ominus e_2 \ominus \dots \ominus e_m, \text{ if } \text{is-Prime-max}(e_1) \\ e_1 \ominus \text{erato}(e_2 \dots e_m), \text{ otherwise} \end{cases}$$

ROD:

$$\text{erato}([1, 1]) := \emptyset.$$

$$\text{erato}([M|T], [M, M|R]) := \begin{cases} \text{is-Prime-max}(M), \\ \text{erato}(T, R). \end{cases}$$

$$\text{erato}([M|T], [M|R]) := \begin{cases} \text{is-Prime-max}(M), \\ \text{erato}(T, R). \end{cases}$$

→ mesmo resultado: None

**Lisp:**

→ duale Funktion zu  $z$

→  $\text{ijf-uri}$  : (kard  
.....  
)

→ (eimp eint) = verificação de e e eint

→ (Lor Eibō) = primus elementum, dim Eibō

→  $(e_2 \dots \dots) = i_2^2$  equal

→ (rot Eiste) = vertikal Eiste

→ ((null E1234) ()) = não é 1234 e não é 4567 e não é 7890  
 ((null E1234) & SHU) → true  
 ((null E1234) & mie) → nil

→ (number p L) atomii numerici

Autoski MAP: • LAMBDA

- LABELS

• EYAL

• APPLY

• BETA

• FURNAL

• ၁၆

• SET

морей

mopcom

map@rt

maposa

demo:

## LISP 1:

7 a) să se scrie o funcție care determină dacă o listă este Emiță

$$\text{emitor}(e_1 e_2 \dots e_n) = \begin{cases} \text{True}, & \text{dacă } n=0 \\ \text{False}, & \text{dacă } e_1 \text{ nu este} \\ \text{emitor}(e_2 \dots e_n), & \text{altfel} \end{cases}$$

teste: (emitor '(1 2 3 4 5))

T

(emitor '((1 2) 3 4 5))

F

(emitor '())

T

b) o funcție care substituie primul apariție a unui element într-o listă, dacă

$$\text{substituie}(e_1 \dots e_n, e_1, e_2, \text{găsit}) = \begin{cases} [], & \text{if } n=0 \\ e_2 \cup \text{substituie}(e_2 \dots e_n, e_1, e_2, \text{găsit}), & e_1 = e_1 \text{ și găsit}=0 \\ e_1 \cup \text{substituie}(e_2 \dots e_n, e_1, e_2, \text{găsit}), & \text{altfel} \end{cases}$$

teste: (substituie '(1 2 3 4 5 6 7 7 8) 7 9)

(1 2 3 4 5 6 9 7 8)

(substituie '() 7 9)

F

c) să se scrie o funcție care substituie a doua listă cu ultimul ei element

$$\text{substList}(e_1 e_2 \dots e_n) = \begin{cases} [], & \text{if } n=0 \\ e_1 \cup \text{substList}(e_2 \dots e_n), & \text{if } e_1 \text{ atom (element)} \\ \text{ultimul}(e_1) \cup \text{substList}(e_2 \dots e_n), & \text{altfel (e1 este listă)} \end{cases}$$

$$\text{ultimul-aux}(e_1 e_2 \dots e_n, e) = \begin{cases} e, & \text{if } n=0 \\ \text{ultimul}(e_2 \dots e_n, e_1), & \text{altfel} \end{cases}$$

$$\text{ultimul}(e_1 e_2 \dots e_n) = \text{ultimul-aux}(e_1 e_2 \dots e_n, [])$$

$$\text{main}(lst) = \begin{cases} \text{substList}(lst), & \text{substList}(lst) \text{ este Emiță} \\ \text{main}(\text{substList}(lst)), & \text{altfel} \end{cases}$$

deste: (main '(1 (2 3 4) 5 6 (7 8)))

(1 4 5 6 8)

(main '())

Nil

3) Definiți o funcție care introducegă într-o listă dublu legată, două liste binare sortate

$$\text{introduce}(a_1 a_2 \dots a_m, b_1 b_2 \dots b_n) = \begin{cases} b_1 b_2 \dots b_n, & \text{if } m=0 \text{ și } n>0 \\ a_1 a_2 \dots a_m, & \text{if } m>0 \text{ și } n=0 \\ a_1 \cup \text{introduce}(a_2 \dots a_m, b_1 \dots b_n), & \text{if } a_1 < b_1 \\ b_1 \cup \text{introduce}(a_1 \dots a_m, b_2 \dots b_n), & \text{if } b_1 < a_1 \\ a_1 \cup \text{introduce}(a_2 \dots a_m, b_2 \dots b_n), & \text{altfel } (a_1 = b_1) \end{cases}$$

deste: (introduce '(1 2 3 4) '(2 3 7 10 11))

(1 2 3 4 7 10 11)

(introduce '(1 2 3) '())

(1 2 3)

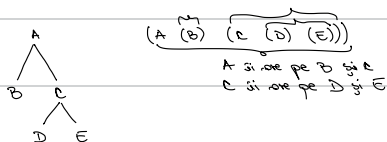
(introduce '() '(1 2))

(1 2)



demo:

Lisp 2:



Se são um árvore de tipos (2). Se se quiser saber se a expressão é um nó x dot.

$$\text{get-left}(e_1 \dots e_m) = \begin{cases} [] , \text{ if } m=0 \\ e_2 , \text{ if } e_1 \text{ is list} \\ \text{nil} , \text{ otherwise} \end{cases}$$

$$\text{get-right}(e_1 \dots e_m) = \text{get-left}(e_2 \dots e_m)$$

$$\text{contains}(e_1 e_2 \dots e_m, x) = \begin{cases} [] , \text{ if } m=0 \\ \text{True} , \text{ if } e_1 = x \\ \text{contains}(\text{get-left}(e_1 e_2 \dots e_m, x)) \text{ OR contains}(\text{get-right}(e_1 e_2 \dots e_m, x)) , \text{ otherwise} \end{cases}$$

$$\text{path}(e_1 e_2 \dots e_m, x) = \begin{cases} [] , \text{ if } m=0 \\ \text{list}(e_1) , \text{ if } e_1 = x \\ e_1 \text{ (in circle)} \text{ path}(\text{get-left}(e_1 e_2 \dots e_m, x)) , \text{ if contains}(\text{get-left}(e_1 e_2 \dots e_m, x)) \\ e_1 \text{ (in circle)} \text{ path}(\text{get-right}(e_1 e_2 \dots e_m, x)) , \text{ if contains}(\text{get-right}(e_1 e_2 \dots e_m, x)) \end{cases}$$

define: (path '(1 (2) (3 (4) (5))) 5)

(1 5)

(path '() 5)

nil

(path '(1 (2) (3 (4) (5))) 6)

nil

$$\text{Limp 3: } \text{copy}(a_1 \dots a_m) = \begin{cases} \text{nil}, & \text{if } m=0 \\ a_1 \circ \text{copy}(a_2 \dots a_m), & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\text{substitute}(a_1 \dots a_m, e, a_1 \dots a_m) = \begin{cases} \text{copy}(a), & a=e \\ \text{substitute}(a_1 e a) \cup \text{substitute}(a_2 e a) \cup \dots \cup \text{substitute}(a_m e a) \\ a, & \text{otherwise} \end{cases}$$