

# Функциональное и логическое программирование

## Лекция 1

Лектор: Галкина Марина Юрьевна

Практические занятия ведут преподаватели:

группы ИП-911-912 Галкина Марина Юрьевна

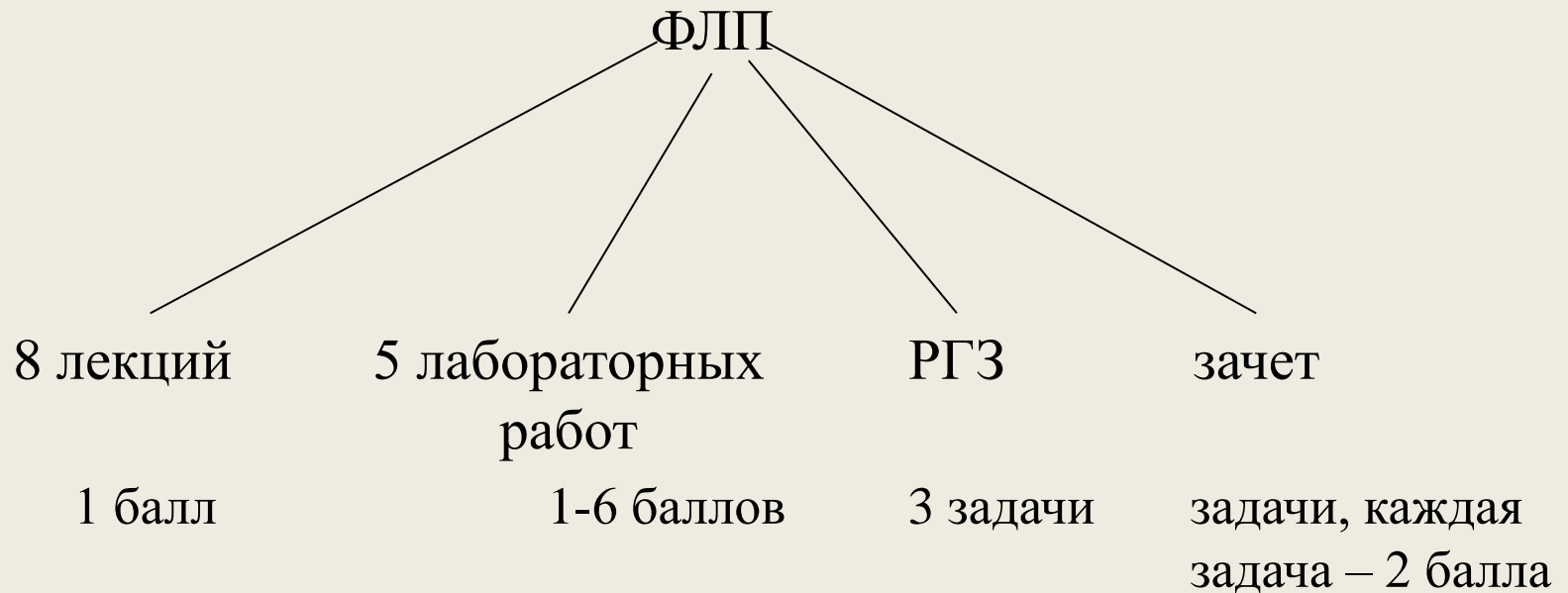
группы ИП-913-917 Белевцова Екатерина Андреевна

Кодовое слово для записи на курс в ЭИОС:

ИП-<номер группы>\_очное.

Например, для ИП-911 кодовым словом является ИП-911\_очное.

На каждой лекции отмечаем самостоятельно посещаемость через ЭИОС в течение 25 минут после начала лекции.



Максимальное количество баллов:  $8+6\cdot5=38$

**Зачет автоматом:**

35-38 баллов + лабы + 2 задачи из РГЗ (на выбор)

30-34 балла + лабы + РГЗ

<30 баллов + лабы + РГЗ + зачет (добираем баллы до 30,  
1 задача – 2 балла)

Все заработанные баллы можно посмотреть в ЭИОС по ссылке Рейтинги.

## **Литература (можно найти в библиотеке и Интернете):**

1. Э.Хювёнен, Й.Сеппянен, Мир Лиспа, т.1, 2
2. И.Братко, Программирование на языке Пролог для искусственного интеллекта

# Введение.

## Классификация языков программирования

- Процедурные (операторные);  
Бейсик, Паскаль, Си
- Непроцедурные:
  - Объектно-ориентированные;  
Object Pascal, C++, C#, Java, Python, Ruby
  - Декларативные:
    - функциональные (Lisp, Haskell, Erlang);
    - логические (Planner, Prolog).

# Глава 1. Функциональное программирование.

## Основы языка Lisp

Язык Lisp (List processing) был разработан в Америке Дж.Маккарти в 1961 году (ориентирован на символьную обработку).

Основа Lisp - лямбда-исчисление Черча, формализм для представления функций и способов их комбинирования.

Свойства Lisp:

- Однообразная форма представления программ и данных.
- Использование в качестве основной управляющей конструкции рекурсии.
- Широкое использование данных «список» и алгоритмов их обработки.

# Достоинства и недостатки Лиспа

Достоинство: простота синтаксиса/

Недостатки:

- большое кол-во вложенных скобок  
(Lisp - Lots of Idiotic Silly Parentheses);
- множество диалектов.

## GNU Clisp 2.49

Реализован немецкими студентами Бруно Хайбле (Bruno Haible) и Михаэлем Штоллем (Michael Stoll). Он соответствует ANSI Common Lisp стандарту, работает под Unix, Windows.

Запуск интерпретатора: clisp.exe.

Если при выполнении команды возникла ошибка, то вернуться на предыдущий уровень (до ошибки) можно командой :r2.

Выход: (exit) или (bye).





GNU CLISP 2.49



```
 i i i i i i i      00000      0      00000000      00000      00000
 I I I I I I I      8      8      8      8      8      0      8      8
 I \ \ `+' / I      8      8      8      8      8      8      8      8
 \ \ `+-' /      8      8      8      8      00000      80000
 \ \ `+-' /      8      8      8      8      8      8      8
  \ \ `+-' /      8      0      8      8      0      8      8
 -----+-----      00000      8000000      0008000      00000      8
```

Добро пожаловать GNU CLISP 2.49 (2010-07-07) <<http://clisp.cons.org/>>

Copyright (c) Bruno Haible, Michael Stoll 1992, 1993

Copyright (c) Bruno Haible, Marcus Daniels 1994-1997

Copyright (c) Bruno Haible, Pierpaolo Bernardi, Sam Steingold 1998

Copyright (c) Bruno Haible, Sam Steingold 1999-2000

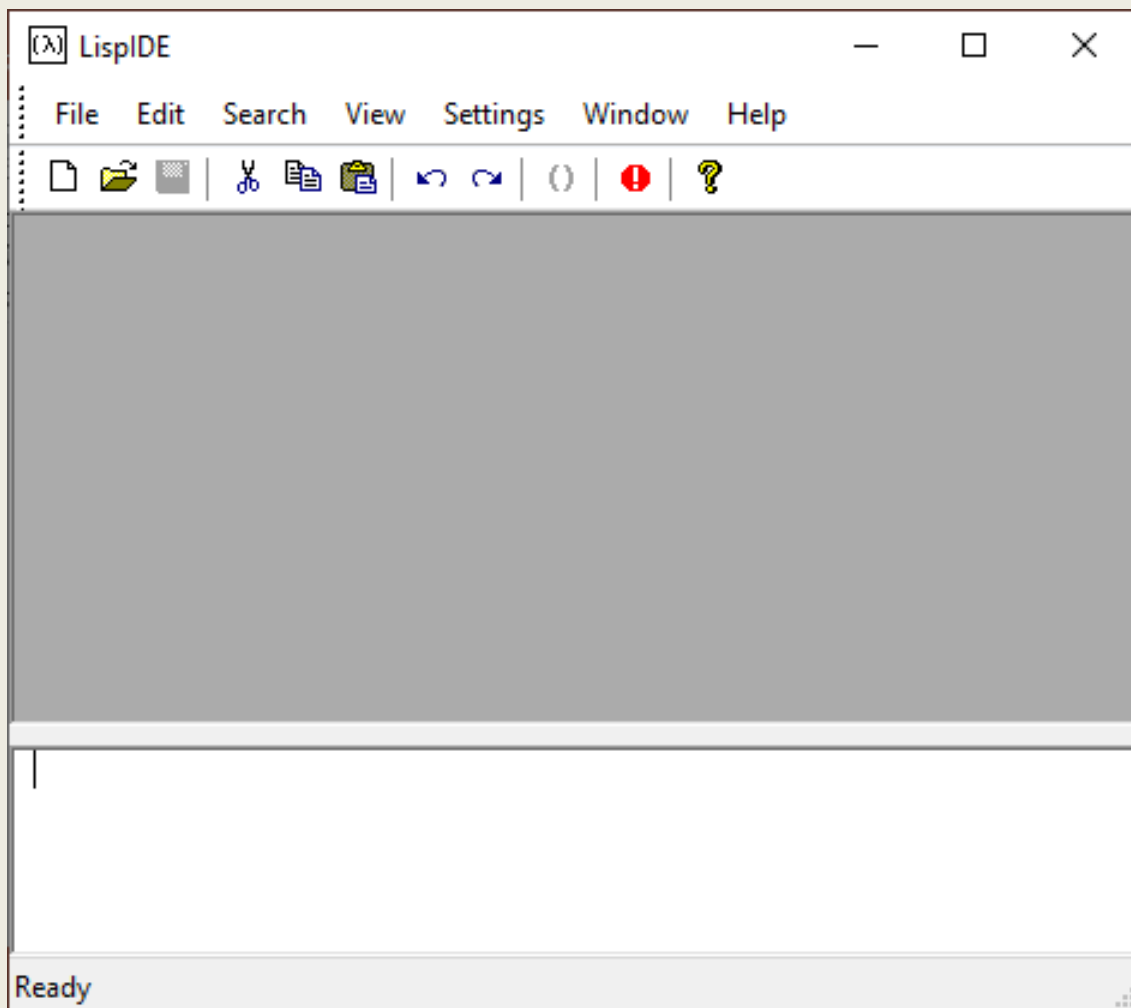
Copyright (c) Sam Steingold, Bruno Haible 2001-2010

Напечатайте :h и нажмите Ввод для получения справки.

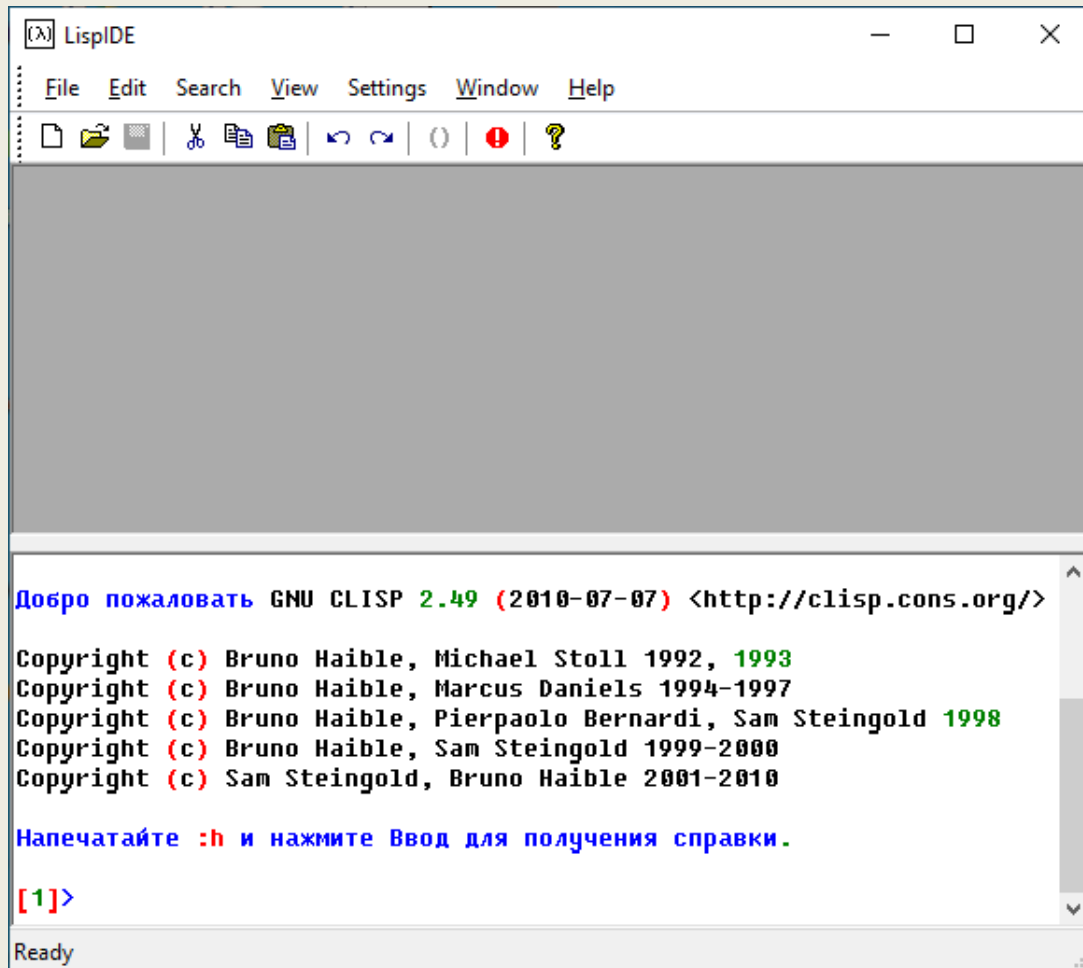
[1]> \_

# Редактор LispIDE

При его первом запуске (файл LispIDE.exe), запрашивается имя файла, который запускает интерпретатор Lisp.



После запуска редактора можно установить путь к интерпретатору выполнив команду Setting - Set List Path.

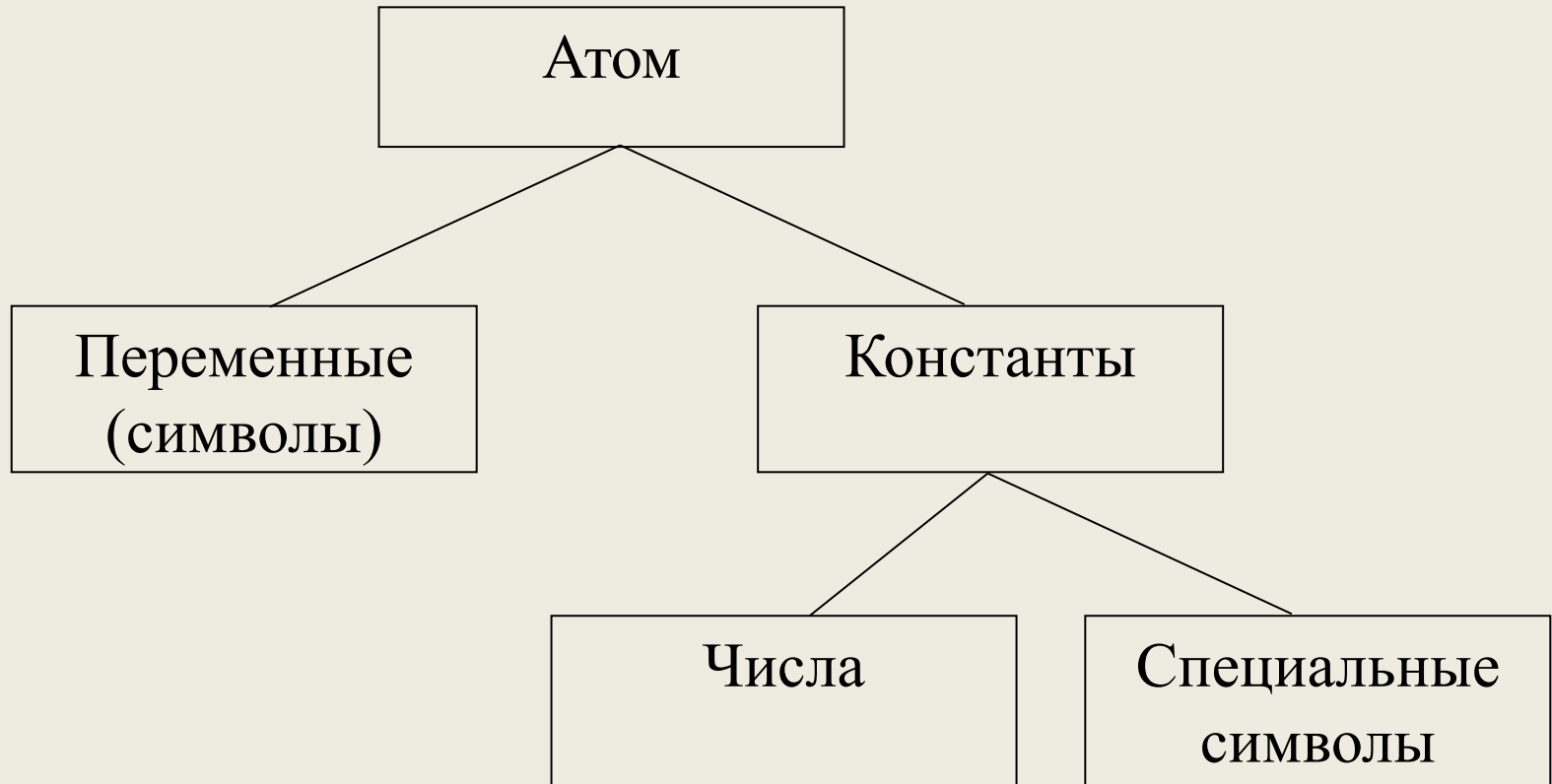


Иконки на панели инструментов:  
( ) – отправить интерпретатору выделение до парной открывающейся скобки (если курсор стоит после закрывающейся скобки);  
! – перезапустить интерпретатор;

Сохранение только в англоязычные папки (и сам путь к папке должен быть англоязычным)

# 1.1 Типы данных в Lisp

Типы данных: атомы, списки, точечные пары.



*Переменная* – это последовательность из букв, цифр и специальных знаков. Переменные представляют другие объекты: числа, другие символы, функции. *abc, \**

*Числа* состоят из цифр и точки, которым может предшествовать знак + или –. Число не может представлять других объектов, кроме самого себя.

*Специальные символы*: t и nil. Символ t обозначает логическое значение истина, а nil – имеет два значения: логическое значение ложь или пустой список.

*Списком* называется упорядоченная последовательность, элементами которой являются атомы или списки. Список заключается в скобки, а элементы разделяются пробелами.

Пример:

*(a 1 3) ((a b)) ((a b) c)*

Атомы, списки – s-выражения.

## 1.2 Функции

Вызов функции записывается в префиксной нотации. Сначала идет имя функции, затем аргументы функции через пробел и все заключается в скобки. Суперпозиция функций выполняется «изнутри наружу».

Пример 1:

$f(x, y) \Leftrightarrow (f \ x \ y)$        $1+2 \Leftrightarrow (+ \ 1 \ 2)$

По внешнему виду функция и список не различаются!

Чтобы выражение в скобках воспринималось как список используется специальная функция **QUOTE**. Эта функция блокирует вычисления и соответствует математической функции  $f(x)=x$ . Причем, значение аргумента не вычисляется.

**(QUOTE x)** можно записать как 'x.

Пример 2:

$(+ \ 1 \ 2) \rightarrow 3$       '  $(+ \ 1 \ 2) \rightarrow (+ \ 1 \ 2)$   
'  $(+ \ (* \ 3 \ 4) \ 5) \rightarrow (+ \ (* \ 3 \ 4) \ 5)$

## 1.2.1 Арифметические функции

- +
- -
- \*
- /
- ABS

Пример:

$$(3 + 5) / (7 + 8) \Leftrightarrow ( / (+ 3 5) (+ 7 8) )$$

## 1.2.2 Функции обработки списков

Разделим список на голову и хвост. Головой назовем первый элемент списка, а хвостом — список без первого элемента.

Пример 1:

$(a\ b\ c)$  голова —  $a$ , хвост  $(b\ c)$

$((1))$  голова —  $(1)$ , хвост  $() \Rightarrow nil$

**(CAR список)** возвращает голову списка

**(CDR список)** возвращает хвост списка

Пример 2:

$(car\ '((a\ b\ c))) \rightarrow (a\ b\ c)$

$(cdr\ '((a\ b\ c))) \rightarrow nil$



Последовательно применяя функции **CAR** и **CDR** можно выделить любой элемент списка.

Пример 3: Выделить в списке ((a b c) (d e) (f)) элемент c.

```
(car(cdr(cdr(car '((a b c) (d e) (f))))))
```

```
(caddar '((a b c) (d e) (f)))
```

Допускаются сокращения, но подряд не может идти больше четырех букв A и D.

Пример 4: Выделить в списке (1(2 3((4 \*)5)6)) элемент \*.

```
(cadaar(cddadr'(1(2 3((4 *)5)6))))
```

(**CONS** s-выражение список) возвращает список, головой которого является первый аргумент функции, а хвостом — второй аргумент функции.

Пример 5:

$(\text{cons } 3 \text{ '}(1\ 2)) \rightarrow (3\ 1\ 2)$   
 $(\text{cons } (+\ 3\ 5) \text{ '}(a\ b)) \rightarrow (8\ (a\ b))$   
 $(\text{cons } 'a\ \text{nil}) \rightarrow (a)$

Функции **CAR** и **CDR** являются обратными для **CONS**

(**LIST**  $s_1 \dots s_n$ ), где  $s_i$  — s-выражение, возвращает список, элементами которого являются аргументы функции.

Пример 6:

$(\text{list } \text{'}(1\ 2) \text{'}(a) \text{'}(5\ 6)) \rightarrow ((1\ 2)\ a\ (5\ 6))$

Пример 7: Из атомов 1, 2, 3, nil создадим список (1 (((2)) 3)) двумя способами:

- а) с помощью композиций функций **CONS**;
- б) с помощью композиций функций **LIST**.

а)  $1 + (((2)) 3)$   
     $((2) 3) + ( )$   
     $((2) + (3))$   
     $(2) + ( )$        $3 + ( )$   
     $2 + ( )$

(cons 1 (cons(cons (cons(cons 2 nil)nil) (cons 3 nil)) nil))

(list 1 (list(list(list 2)) 3))

(**APPEND**  $sp_1 \dots sp_n$ ), где  $sp_i$  – список, возвращает список элементами которого являются элементы списков - аргументов функции.

Пример 8:

$(append \ '(1\ 2) \ '({3}) \ '(x\ 5\ 6\ 10)) \rightarrow$   
 $(1\ 2\ (3)\ x\ 5\ 6\ 10)$   
 $(append \ '(a\ b\ c)\ nil) \rightarrow (a\ b\ c)$

(**LAST** список) возвращает список из одного элемента: последнего элемента списка – аргумента функции.

Пример 9:

$(last \ '(a\ b\ c\ d)) \rightarrow (d)$

**(BUTLAST** список) возвращает список из всех элементов списка-аргумента, кроме последнего.

Пример 10:

$(butlast '(a b c d)) \rightarrow (a b c)$

**(REVERSE** список) возвращает перевернутый список-аргумент (переворачивание только на верхнем уровне!).

Пример 11:

$(reverse '((a b) (c) d e)) \rightarrow ((c) d e) (a b)$

## 1.3 Определение функций пользователем

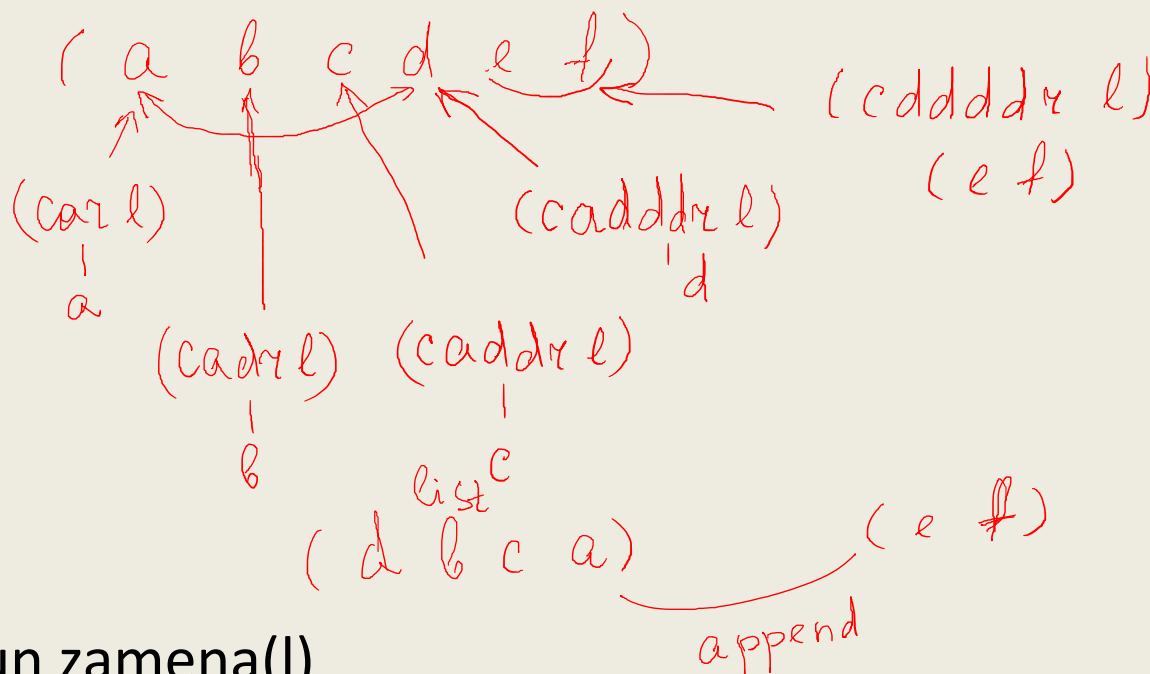
### 1.3.2 Определение функций с именем

(**DEFUN** имя-функции лямбда-список  $S_1 S_2 \dots S_k$ ), где  $S_1 S_2 \dots S_k$  – тело функции, лямбда-список – список формальных параметров, возвращает имя функции. Имеет побочный эффект: связывание имени функции с лямбда-выражением (**LAMBDA** лямбда-список  $S_1 S_2 \dots S_k$ ).

После такого определения можно обращаться к функции по имени.

## Пример:

Определить функцию, которая меняет местами первый и четвертый элементы произвольного списка.



```
(defun zamena(l)
  (append (list(caddr l)(cadr l)(car l))(cddddr l))
)
(zamena '(a s d f g h j k))
```