

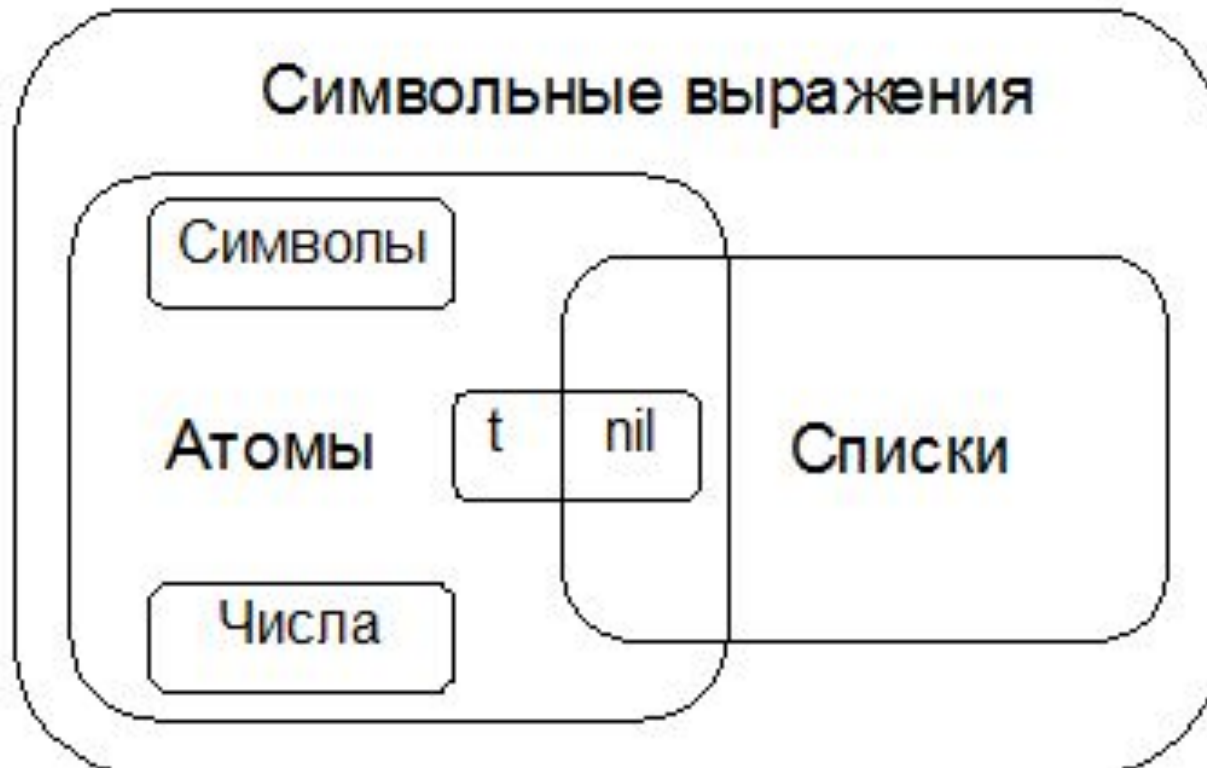
Лекция №2

Программирование на языке ЛИСП.

Символ. Определение функций

Символьные выражения

Все вышеперечисленные объекты (атомы и списки) называют **символьными выражениями**. Отношения между различными символьными выражениями можно представить следующим образом:



(S)-выражение – это либо атом, либо список; атомы являются простейшими S-выражениями.

Запись чисел

```
123 ==> 123
+123 ==> 123
-123 ==> -123
123. ==> 123
2/3 ==> 2/3
-2/3 ==> -2/3
```

```
4/6 ==> 2/3
6/3 ==> 2
#b10101 ==> 21
#b1010/1011 ==> 10/11
#o777 ==> 511
#xDADA ==> 56026
#36rABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ ==>
8337503854730415241050377135811259267835
```

Возможна запись числа с основанием, отличным от 10. Если число предваряется #B или #b, то число считывается как двоичное, в котором разрешены только цифры 0 и 1. Строки #O или #o используются для восьмеричных чисел (допустимые цифры – 0-7), а #X или #x используются для шестнадцатеричных (допустимые цифры 0-F или 0-f). Вы можете записывать числа с использованием других оснований (от 2 до 36) с указанием префикса #nR, где n определяет основание (всегда записывается в десятичном виде).

Common Lisp имеет четыре подтипа для чисел с плавающей точкой: short, single, double и long.

Маркеры экспоненты в виде букв s, f, d, l (и их заглавные эквиваленты) обозначают использование short, single, double и long подтипов. Буква e показывает, что должно использоваться представление по умолчанию (первоначально подтип single).

Комплексные числа имеют отличающийся синтаксис, а именно: префикс #C или #c:

```
#c(2 1) ==> #c(2 1)
#c(2/3 3/4) ==> #c(2/3 3/4)
```

Арифметические функции

- ❑ Арифметические функции могут быть использованы с целыми или действительными аргументами. Число аргументов для большинства арифметических функций может быть разным.
- ❑ $(+ x_1 x_2 \dots x_n)$ возвращает $x_1 + x_2 + x_3 + \dots + x_n$.
- ❑ $(- x_1 x_2 \dots x_n)$ возвращает $x_1 - x_2 - x_3 - \dots - x_n$.
- ❑ $(* y_1 y_2 \dots y_n)$ возвращает $y_1 \times y_2 * y_3 * \dots * y_n$.
- ❑ $(/ x_1 x_2 \dots x_n)$ возвращает $x_1/x_2/\dots /x_n$.
- ❑ Специальные функции для прибавления и вычитания единицы: $(1+ x)$ и $(1- x)$.

Примеры арифметических выражений

$$(+ 1 2) ==> 3$$

$$(+ 1 2 3) ==> 6$$

$$(+ 10.0 3.0) ==> 13.0$$

$$(+ \#c(1 2) \#c(3 4)) ==> \#c(4 6)$$

$$(- 5 4) ==> 1$$

$$(- 2) ==> -2$$

$$(- 10 3 5) ==> 2$$

$$(* 2 3) ==> 6$$

$$(* 2 3 4) ==> 24$$

$$(/ 10 5) ==> 2$$

$$(/ 10 5 2) ==> 1$$

$$(/ 2 3) ==> 2/3$$

$$(/ 4) ==> 1/4$$

$$(+ \#c(1 2) 3) ==> \#c(4 2)$$

$$(+ \#c(1 2) 3/2) ==> \#c(5/2 2)$$

$$(+ \#c(1 1) \#c(2 -1)) ==> 3$$

$$(+ 1 2.0) ==> 3.0$$

$$(/ 2 3.0) ==> 0.6666667$$

Математические функции

- Функция логарифм имеет следующий прототип (log arg) и (log arg base)

```
> (log 2.7)
```

```
0.9932518
```

- Вычисление тригонометрических функций:

```
> (sin 3.14)
```

```
0.00159265
```

```
> (atan 3.14)
```

```
1.26248
```

Логические операции

- **Сравнение с пустым списком :**

> (NULL T)

NIL

- **Отрицание :**

> (NOT NIL)

T

- **Логическое "И" (аргументов может быть 2 и более)**

> (AND T NIL)

NIL

- **Логическое "ИЛИ"**

> (OR T NIL)

T

Перед числами и символами T и NIL не нужно ставить апостроф

Арифметические операции сравнения

Поддерживаются стандартные операции, применимые к числовым
вычислениям:

`=, <, >, <=, >=`

`(>= 1 (- 3 2)) ==> T`

`(< 1 2) ==> T`

`(= 'a 'a) ==> error: bad argument type - A`

`(= nil '()) ==> error: bad argument type - NIL`

`(= 1 1.0 #c(1.0 0.0) #c(1 0)) ==> T`

`(/= 1 2 3) ==> T`

`(/= 1 2 3 1) ==> NIL`

`(<= 2 3 3 4) ==> T`

`(<= 2 3 4 3) ==> NIL`

`(max 10 11) ==> 11`

`(min -12 -10) ==> -12`

`(max -1 2 -3) ==> 2`

`ZEROP, MINUSP, PLUSP, EVENP, ODDP (число)`

Знаки (Characters) - тип объекта

#\x обозначает знак x

#\Space обозначает знак

«пробел»

Функции сравнения

знаков

Numeric Analog	Case-Sensitive	Case-Insensitive
=	CHAR=	CHAR-EQUAL
/=	CHAR/=	CHAR-NOT-EQUAL
<	CHAR<	CHAR-LESSP
>	CHAR>	CHAR-GREATERP
<=	CHAR<=	CHAR-NOT-GREATERP
>=	CHAR>=	CHAR-NOT-LESSP

Строки – составной тип данных

Строка	Содержание	Комментарий
<code>"foobar"</code>	<code>foobar</code>	Обычная строка.
<code>"foo\"bar"</code>	<code>foo"bar</code>	Обратный слэш маскирует кавычку.
<code>"foo\\bar"</code>	<code>foo\bar</code>	Первый обратный слэш маскирует второй.
<code>"\"foobar\""</code>	<code>"foobar"</code>	Обратные слэши маскируют кавычки.
<code>"foo\bar"</code>	<code>foobar</code>	Обратный слэш "маскирует" знак b

Сравнение строк

Numeric Analog	Case-Sensitive	Case-Insensitive
=	STRING=	STRING-EQUAL
/=	STRING/=	STRING-NOT-EQUAL
<	STRING<	STRING-LESSP
>	STRING>	STRING-GREATERP
<=	STRING<=	STRING-NOT-GREATERP
>=	STRING>=	STRING-NOT-LESSP

Имя и значение символа

- Использование символов в качестве переменных
- Изначально символы в Лиспе не имеют значения. Значения имеют только константы.

```
> t
```

```
T
```

```
> 1.6
```

```
1.6
```

- Если попытаться вычислить символ, то система выдает ошибку.
- Значения символов хранятся в ячейках, закрепленных за каждым символом.
- Если в эту ячейку положить значение, то символ будет связан (bind) со значением. В процедурных языках говорят "будет присвоено значение".
- Для Лиспа есть отличие: Не оговаривается, что может храниться в ячейке: целое, атом, список, массив и т.д. В ячейке может храниться что угодно.
- С символом может быть связана не только ячейка со значением, а многие другие ячейки, число которых не ограничено.
- Для связывания символов используется три функции (псевдофункции):
 - SET
 - SETQ
 - SETF

Функция SET вычисляет оба своих аргумента и связывает первый аргумент:

(SET символ значение) ⇒ значение

SET 'a '(b c d)) => (b c d)

a =>(b c d)

(SET (CAR a) (CDR (o f g))) => (f g)

a => (b c d)

(CAR a) => b

b => (f g)

(Symbol-value (CAR a)) => (f g)

(BOUNDP 'c) ⇒ NIL

(BOUNDP 'a) ⇒ T

Функция SETQ – невычисляющее присваивание:

(SETQ символ значение) ⇒ значение

d => Error

(SETQ d '(l m n)) => (l m n)

d => (l m n)

Функции, обладающие побочным эффектом, называются псевдофункциями (set, setq, setf).

Функция *SETF* - обобщенная функция присваивания:

(**SETF** ячейка-памяти значение)

(**SETF** ячейка '(a b c)) => (a b c)

ячейка => (a b c)

(**SETF** x 1 y 2)

>x ==>1 >y==> 2

Таблица 6-1. Присваивание с помощью = в других языках программирования

Присваивание ...	Java, C, C++	Perl	Python
... переменной	x = 10;	\$x = 10;	x = 10
... элементу массива	a[0] = 10;	\$a[0] = 10;	a[0] = 10
... элементу хэш-таблицы	–	\$hash{'key'} = 10;	hash['key'] = 10
... полю объекта	o.field = 10;	\$o->{'field'} = 10;	o.field = 10

SETF работает сходным образом: первый "аргумент" **SETF** является "местом" для хранения значения, а второй предоставляет само значения. Как и с оператором = в этих языках, вы используете одинаковую форму и для выражения "места", и для получения значения.

Эквиваленты присваиваний для Lisp следующие:

AREF — функция доступа к массиву, (**SETF** (**AREF** mass 0) "aaa") => "aaa"

GETHASH осуществляет операцию поиска в хэш-таблице,

field может быть функцией, которая обращается к слоту под именем field определенного пользователем объекта

```
(setf x (+ x 1))
```

```
(setf x (- x 1))
```

Модифицирующие макросы:

```
(incf x) === (setf x (+ x 1))
```

```
(decf x) === (setf x (- x 1))
```

```
(incf x 10) === (setf x (+ x 10))
```

С символом можно связать именованные свойства:
(имя1 значение1 имя2 значение2 ... имяN значениеN)

Функция GET - возвращает значение свойства, связанного с символом:
(GET СИМВОЛ СВОЙСТВО)

(SETF (GET СИМВОЛ СВОЙСТВО) значение)

(SETF (GET 'студент 'группа) 'КИО8-15) => КИО8-15
(GET 'студент 'группа) => КИО8-15

(SYMBOL-PLIST символ)

(SYMBOL-PLIST 'студент) => (имя Иван отчество Иванович фамилия Иванов)

Передача свойств другому символу:

(SETF (get 'st 'sv1) '1) => 1
(GET 'st 'sv1) => 1
(SETQ st1 'st) => st
(GET st1 'sv1) => 1

Использование функций EVAL, QUOTE

(EVAL (QUOTE (+ 2 3))) => 5

(SETQ x '(a b c)) => (a b c)

'x => x

x => (a b c)

(EVAL 'x) => (a b c)

(EVAL x) => error: unbound function – a

(SETQ x '(+ 2 3)) => (+ 2 3)

x => (+ 2 3)

(EVAL 'x) => (+ 2 3)

(EVAL x) => 5

Форматирование кода Lisp

```
(some-function arg-with-a-long-name  
              another-arg-with-an-even-longer-name)
```

```
(defun print-list (list)  
  (dolist (i list)  
    (format t "item: ~a~%" i)))
```

```
(defun foo ()  
  (dotimes (i 10)  
    (format t "~d. hello~%" i)))
```

Комментарии:

;;; Четыре точки с запятой для комментария в начале файла

;;; Комментарий из трех точек с запятой обычно является параграфом комментариев,
;;; который предваряет большую секцию кода

;; Две точки с запятой показывают, что комментарий применен к последующему коду.

;; Заметьте, что этот комментарий имеет такой же отступ, как и последующий код

```
(some-function-call)
```

(another i) ; этот комментарий применим только к этой строке

(and-another) ; а этот для этой строки

```
(baz)))
```

Функции

Лямбда-выражение: (LAMBDA ($x_1 x_2 \dots x_n$) fn).

Пример: (LAMBDA ($x y$) (+ $x y$))

Лямбда-вызов: (лямбда-выражение $a_1 a_2 \dots a_n$),
здесь a_i - формы, задающие фактические параметры.

Пример: ((LAMBDA ($x y$) (+ $x y$)) 1 2) => 3

лямбда-преобразование:

1. выполняется связывание параметров. Вычисляются фактические параметры и с их значениями связываются соответствующие формальные параметры;
2. вычисляется тело лямбда-выражения и полученное значение возвращается в качестве значения лямбда-вызова;
3. формальным параметрам возвращаются связи, существовавшие перед лямбда-преобразованием.

Вложенные лямбда-вызовы:

((LAMBDA (x) ((LAMBDA (y) (LIST $x y$)) 'b)) 'a) => (a b)

Применение LAMBDA-выражений:

1. Передача функционального параметра при вызове функции (функционала)
2. Использование для создания замыканий (closures) – функций, которые привязаны к контексту, в котором они были созданы.

Определение функций

(DEFUN *имя* *лямбда-список* *тело*) => имя

Имя функции **frob-widget** лучше соответствует стилю Lisp, чем **frob_widget** или **frobWidget**

(DEFUN list1 (x y) (cons x (cons y nil))) => list1
(list1 'c 'n) => (c n)

(FBOUNDP '*символ*) => Т, Nil

Тело функции состоит из любого числа s-выражений:

```
(defun verbose-sum (x y)
  (format t "Summing ~d and ~d.~%" x y)
  (+ x y))
```

Содержит два выражения в теле функции

```
CL-USER 39 : 5 > verbose-sum 2 3
```

```
Summing 2 and 3.
```

```
5
```

Списки параметров функций

обязательные, необязательные , ключевые и остаточные

Необязательные параметры: значения объявленных при помощи **&OPTIONAL** параметров можно в вызове не указывать. В этом случае они связываются со значением NIL или со значением выражения по умолчанию, если таковое имеется.

Пример: здесь x –обязательный параметр, y – необязательный со значением по умолчанию.

```
> (defun fn (x &optional (y (+ x 2))) (list x y))
```

```
fn
```

```
> (fn 2) вычисляется значение по умолчанию
```

```
(2 4)
```

```
> (fn 2 6)  умолчание не используется
```

```
(2 6)
```

```
(defun foo (a b &optional (c 3 c-supplied-p)) (list a b c c-supplied-p))
```

```
(foo 1 2) ==> (1 2 3 NIL)
```

```
(foo 12 3) ==> (1 2 3 T)
```

```
(foo 1 2 4) ==> (1 2 4 T)
```

Переменное количество параметров: параметр, указанный после **&REST**, связывается со списком несвязанных параметров, указанных в вызове. Таким функциям можно передавать переменное количество параметров.

Любые аргументы, оставшиеся после связывания обязательных и необязательных параметров, будут собраны в список, который станет значением остаточного параметра `&rest`

Пример:

```
> (defun fn (x &optional y &rest z) (list x y z))
fn
> (fn 2 3)
(2 3 nil)
> (fn 1 2 3 4 5)
(1 2 (3 4 5))
> (defun fn (x &optional y &rest z) (list x y (car z)))
fn
> (fn 1 2 3 4 5 )
(1 2 3)
```

Ключевые параметры: если формальные параметры обозначены в определении функции словом **&KEY**, то соответствующие им фактические параметры можно перечислять в вызове в произвольном порядке при помощи специальных ключей.

Ключом является **имя формального параметра, перед которым поставлено двоеточие**, напр. «:X». Соответствующий фактический параметр следует за ключом и отделяется от него пробелом.

Ключевые параметры являются необязательными.

Пр.

```
> (defun fn (&key x y (z 3)) (list x y z))
```

```
> (fn :z 4 :x 5 :y 6) ==> (5 6 4)
```

```
> (fn :y 6 :x 5) ==> (5 6 3)
```

```
>(defun foo (&key a b c) (list a b c))
```

```
>(foo) ==> (NIL NIL NIL)
```

```
>(foo :a 1) ==> (1 NIL NIL)
```

```
>(foo :b 1) ==> (NIL 1 NIL)
```

```
>(foo :a 1 :c 3 :b 2) ==> (1 2 3)
```

```
>(defun foo (&key (a 0) (b 0 b-supplied-p) (c (+ a b))) (list a b c b-supplied-p))
```

```
>foo :a 1 ==> (1 0 1 NIL)
```

```
>(foo :b 1) ==> (0 1 1 T)
```

```
>(foo :b 1 :c 4) ==> (0 1 4 T)
```

```
>(foo :a 2 :b 1 :c 4) ==> (2 1 4 T)
```

Символ имеет:

1. имя;
2. значение, назначенное функцией присваивания (setq);
3. описание вычислений (лямбда - выражение), назначенное определением функции DEFUN.
4. список свойств.

Пример. Пусть имена отца и матери некоторого лица хранятся как значения соответствующих свойств у символа, связанного с именем этого лица. Определим: функцию (родители x), которая возвращает в качестве значения список родителей; предикат (сестры-братья x1 x2), который истинен в том случае, если x1 и x2 имеют общего родителя.

Решение.

```
(SETQ родители '(Оля Коля) ) => (Оля Коля)
```

```
родители=> (Оля Коля)
```

```
(SETF (GET 'Иван 'мама) 'Оля) => Оля
```

```
(SETF (GET 'Иван 'папа) 'Коля) => Коля
```

```
(SETF (GET 'Петр 'мама) 'Оля) => Оля
```

```
(SETF (GET 'Петр 'папа) 'Коля) => Коля
```

```
(SYMBOL-PLIST 'Иван) => (папа Коля мама Оля)
```

```
(SYMBOL-PLIST 'Петр) => (папа Коля мама Оля)
```

```
(DEFUN родители (x) (LIST (GET x 'мама) (GET x 'папа))) => родители
```

```
(родители 'Сергей) => (nil nil)
```

```
(родители 'Иван) => (Оля Коля)
```

```
(DEFUN сестры-братья (x1 x2)
```

```
  (or (EQ (GET x1 'мама) (GET x2 'мама))
```

```
      (EQ (GET x1 'папа) (GET x2 'папа)) ) ) => сестры-братья
```

```
(сестры-братья 'Иван 'Петр) => Т
```