



Outline

- 1 Einleitung
- 2 Einführung in C
- 3 Fortgeschrittenes in C
- 4 Einführung in Emacs Lisp
- 5 Einführung in Prolog
- 6 Formale Semantik



Lisp

- 1958 von John McCarthy erfunden
- Funktionales Programmierparadigma
- Beeinflusst viele andere Sprachen
- Sprache (mit Macros) einfach zu verändern → viele Dialekte: Common-Lisp, Emacs-Lisp, Clojure,..
- Kein *gemeinsamer* Standard
- Übersetzung in Bytecode möglich aber auch nativer Maschinencode
- Datenstruktur Liste von zentraler Bedeutung
 - LISP ≡ LIST Processing⁵

⁵Manchmal auch: LISP ≡ Lots of Isolated Silly Parentheses



- Lisp verarbeitet Listen von Listen
- Listen sind durch Klammern begrenzt
- Listen-Elemente sind durch Leerzeichen getrennt: (1 (2 a) "aas")
- Daten und Programme werden durch Listen repräsentiert
- Programmausgaben können selbst wieder auswertbare Programme sein
- Neben Listen auch *atoms*: kleinste, nicht weiter zerlegbare Bestandteile
- Für Nutzer angezeigte Repräsentation von Listen und Atomen heißen *symbolic expressions* (kurz: *s-expression*)



Emacs-Lisp Einführung

- In den Übungen verwenden wir Emacs-Lisp.
- Die folgenden Folien geben bloß eine sehr kurze Zusammenfassung!
- Eine detailliertere Einführung beispielweise unter:
www.gnu.org/software/emacs/emacs-lisp-intro.



Emacs Lisp - Benutzung

- interaktiver Emacs Lisp Modus: `M-x ielm`
- Auswerten eines einzelnen Ausdrucks: `C-x C-e`
- Auswerten aller Ausdrücke im Buffer: `M-x eval-buffer`
- Laden und auswerten einer Datei durch folgenden Ausdruck:
(`load ".../Pfad_zur_Datei/datei.el"`)



Emacs Lisp - Funktionsweise des Interpreters

- Daten und Programme in Listen organisiert
- Wenn Liste ausgeführt wird, ist erstes Element der Funktionsname⁶
- Einfaches Apostroph ' , oder (quote) verhindert Ausführung, Liste wird daher unausgewertet zurückgegeben
- innerste Liste immer zuerst ausgewertet

```
ELISP> (1 2 3)
*** Eval error ***   Invalid function: 1
ELISP> '(1 2 3)
(1 2 3)
ELISP> (quote (1 2 3))
(1 2 3)
ELISP> (+ 1 2)
3
```

⁶Unterart der Präfixnotation



Variablen

- Variablen oder auch Symbole können verschiedene Werte annehmen: Symbol, Nummer, Liste, String,...
- Insbesondere aber auch *Funktionsdefinitionen*

```
1 (set 'foo 'bar)
2 (set 'foo 1)
3 (set 'foo '(1 2 3 (4 5) ))
4 (set 'foo "Hello World")
```



Variablenzuweisung

- **set:**
 - Beispiel: (**set** 'blumen '(rose butterblume))
 - Zweites Argument wird an das Symbol blumen gebunden
 - Beide Argumente mit *quote* versehen, da keine Auswertung erwünscht
- **setq:**
 - Wie **set** aber erstes Argument automatisch in *quote*
- **let:**
 - Beispiel: (**let** ((Variable Wert)..(Variable Wert)) body)
 - Bindet wie **set** den Wert aus der Variablenliste an jeweilige Variable
 - body beinhaltet anschließend auszuwertende Ausdrücke
 - Bildet Scope und lokale Variablen überdecken gleichnamige außerhalb
 - Wert nach der Auswertung des **let**-Ausdrucks wieder zurückgesetzt
 - Alle Wert-Variablen Paare parallel gebunden
- **let*:**
 - Wie **let** aber sequentielle Bindung



Variable Binding

- Binding: Wie Variablenname zum Speicherplatz korrespondiert
- Lexical Binding:
 - Bindung eines Werts an eine Variable bei der Definition
- Dynamic Binding:
 - Bindung eines Werts an eine Variable bei der Benutzung
 - Jede Variable hat einen Stack auf dem Bindungen hinterlegt sind
 - Neue Bindungen während der Laufzeit verdecken vorherige Bindungen
- Common Lisp (lex.) unterscheidet sich hier von Emacs List (dyn.)



Beispiel

	; dyn. binding		lex. binding
1			
2			
3 (setq x 7)	; 7		7
4 (defun blablub () x)	; blablub		blablub
5 (blablub)	; 7		7
6 (let ((x 42)) (blablub))	; 42		7
7 (blablub)	; 7		7



Funktionsdefinition

- Es gibt viele vordefinierte Grundfunktionen
- Funktionsdefinitionen beginnen mit dem Symbol **defun**
 - Symbolname an den Funktionsdefinition gebunden werden soll
 - Liste der benötigten Argumente
 - Dokumentation der Funktion (bei C-h f funktionsname angezeigt)
 - Optionaler Ausdruck um interaktive Ausführung zu ermöglichen
 - Die Definition (tatsächlichen Befehle)

```
1 (defun funktionsname (Argumente)
2     "optionale Dokumentation"
3     (Argumente für interaktives parsen)
4     body
5 )
```



Beispiel Addition

```
1 (defun add (a b)
2     "Addiere a und b."
3     (+ a b)
4 )
5
6 (add 3 2)      ;Beispiel für Funktionsaufruf
```



Bedingungen: if

- if-Funktion braucht mindestens zwei Argumente

```
1 (if (wahr-falsch-Test)
2     (Ausdrücke-wenn-wahr)
3     (Ausdrücke-wenn-falsch) ;optional ("else")
4 )
```

- Beispiele:

```
1 (if (atom '(rose butterblume))
2     'ist_Atom
3     'ist_Liste
4 )
5 (if (equal 1 2)
6     "1==2"
7     "1!=2"
8 )
```



Bedingungen: cond

- Neben `if` gibt es auch die Funktion `cond` (*condition*).

- Beispiel:

```
1 (cond
2   (wahr-falsch-Test Auswirkung)
3   (wahr-falsch-Test Auswirkung)
4   ...
5   (wahr-falsch-Test Auswirkung)
6 )
```

- `cond` testet Ausdrücke auf wahr/falsch
- Ergibt Test “wahr”: “Auswirkung” wird ausgewertet; sonst: nächster Ausdruck wird getestet



Funktionen auf Listen

- `car`:⁷ liefert das erste Listenelement
- `cdr`:⁸ liefert alle Elemente nach dem ersten Listenelement
- `car` und `cdr` ändern Liste selbst nicht wohl aber `setcar` und `setcdr`
- `cons`: fügt das erste Element an Beginn des zweiten Arguments an
(`cons 'nelke (cons 'rose (cons 'butterblume nil))`)
- Beispiele: siehe Abschnitt zur Rekursion

⁷content of the adress part of the register

⁸content of the decrement part of the register



While Schleife

- (**while** wahr-falsch-Test body)
- Interpreter wertet solange das zweite Argument body aus, bis der Test fehlschlägt

```
1 (defun nenne_blumen (blumen)
2     "Gib Listenelemente aus."
3     (while blumen
4         (print (car blumen))
5         (setq blumen (cdr blumen)))
6     )
7 )
8 (nenne_blumen '(rose butterblume aster))
```



Rekursion

- Funktionsdefinition in der die definierte Funktion selbst wieder vorkommt
- *An die Abbruchbedingung denken!*

```
1 (defun funktionsname (Argumente)
2     "Dokumentation"
3     (if Test-der-Abbruchbedingung
4         body
5         (funktionsname neue-Argumente)
6     )
7 )
```



Beispiel Rekursion: Summe

```
1 ; Summe aller Zahlen einer Liste
2 ; rekursiv durch Abtrennen des jeweils ersten Elements
3 ; (summe nil) -> 0
4 ; (summe '(3 5 2)) -> (+ 3 (summe '(5 2))) -> ... -> 10
5 (defun summe (L)
6     (if (eq L nil)                ; leere Liste?
7         0                          ; summe(nil) -> 0
8         (+ (car L) (summe (cdr L))) ; head+summe(tail)
9     )
10 )
11
12 (summe '(2 6 3 9))
```



Beispiel Rekursion: Liste generieren

```
1 ; Liste der Zahlen von n bis 1, rekursiv
2 ; durch Voranstellen von n den Zahlen von n-1 bis 1
3 (defun countdown (n)
4   (if (eq n 0)                ; keine Zahlen?
5       nil                    ; leere Liste
6       (cons n (countdown (- n 1))) ; n voranstellen
7   )
8 )
9
10 (countdown 10)
```



- Sprachelemente

```
quote '
car cdr cons nil
cond if atom eq not and or
defun lambda
+ - * / mod < > >= <= /=
```