

# **Eiffel-Die Programmierspra- che**

Vorstellung der  
OO-Programmier-  
sprache Eiffel

# Ursprünge Eiffels

Eiffel ist nach Gustave Eiffel benannt. Eiffel wurde 85' bis 87' von Bertrand Meyer entworfen und von seiner Firma realisiert. Dem Autor haben alle anderen Sprachen nicht gefallen, und so hat er eben selbst eine gebaut. Pate standen dabei SIMULA, ADA und MODULA-2.

# Spracheigenschaften

- Wirth-artige Sprache
- Groß-kleinschreibung unwichtig
- OO-Sprache
- Minimalistisch
- Einmalprozeduren
- Ausnahmebehandlung

# Minimalismus

- Keine Statischen Klassen
- Keine Felder als Sprachmittel
- Keine globalen Symbole
- Kein überladen von Methoden
- Kein case
- Keine geschachtelten Klassen
- Keine Standardparameter

# OO-Eigenschaften

- Mehrfachvererbung
- Generizität (template)
- Alle methoden sind Virtuell
- Es gibt Klassenwälder (mehrere Wurzeln)
- Klassenmerkmale können explizit an andere Klassen exportiert werden
- Aufgeschobene Klassen

# Weitere Eigenschaften

- Ursprünglich Eiffel->C -Compiler
- Umsetzung der Vertragsmetapher
- Schnittstellen zu anderen Sprachen
- Garbage Collection
- Objektauslagerung
- Variablen sind stets mit 0 initialisiert

# Beispiel

```
deferred class STACK [G]
inherit
  DISPENSER [G]
  export {NONE} prune, prune_all
  redefine
    extend, force, put, fill
  end

feature -- Element change

  extend (v: like item) is
    -- Push v onto top.
    deferred
    ensure
      item_pushed: item = v
    end;

  put (v: like item) is
    -- Push v onto top.
    deferred
    ensure
      item_pushed: item = v
    end;

  fill (other: LINEAR [G]) is
    local
      temp: ARRAYED_STACK [G]
    do
      create temp.make (0);
      from
        other.start
      until
        other.off
      loop
        temp.extend (other.item);
        other.forth
      end;
      from
      until
        temp.empty or else notextendible
      loop
        extend (temp.item);
        temp.remove
      end
    end;
  end;
end -- class STACK
```

# Schlüsselwörter

and	debug	Equal	invarint	not	Result
as	defered	external	is	old	retry
BOOLEAN	div	false	language	once	STRING
check	Do	feature	like	or	then
class	else	Forget	local	REAL	true
CHARACTER	elsif	from	loop	redefine	until
Clone	end	if	mod	rename	variant
Create	ensure	inherit	name	require	Void
Current	export	INTEGER	nochange	rescue	



# Erläuterung von Schlüsselwörtern

- ¢ Void      ¢ Prüft auf Nichtigkeit
- ¢ like      ¢ liefert den Typ des Arguments
- ¢ Current    ¢ entspricht SELF, this
- ¢ Result    ¢ Ergebnisvariable einer Funktion
- ¢ Create    ¢ Erzeugt ein Objekt (opt. Parameter)
- ¢ Forget    ¢ Vergisst das assoziierte Objekt
- ¢ Clone     ¢ Kopier-Konstruktor
- ¢ Equal     ¢ Flacher Objektvergleich

# Datentypen

Wie in Java gibt es die abstrakte Datentypen (Klassen) und die Basistypen (INTEGER, CHARACTER, REAL, BOOLEAN).

Sie benötigen genau so viel Platz, wie ihre Daten, haben jedoch vom Compiler her Methoden. Eine Sonderrolle spielt STRING. Dabei handelt es sich um eine Klasse aus der Bibliothek. Vernünftigerweise erlaubt der Compiler Stringlitterale. Diese sind dann direkt wieder Objekte.

Von diesen Klassen kann geerbt werden.

# Operatoren & Interpunktion

## Vergleichsoperatoren

=

/=

>

<

>=

<=

## Arithmetische Operatoren

+

-

\*

/

^

mod

div

## ADT

Create

Forget

Clone

Kommentar

--

Zuweisung

:=

## Bool'sche Operatoren

and

and then

or

or else

not

Rest

;

,

:

.

# Besondere Boolsche Ausdrücke

- ¢ **a and b** ➤ vollständige Auswertung
- ¢ **a or b** ➤ vollständige Auswertung
- ¢ **a and then b** ➤ b wird nur ausgewertet, wenn a true war.
- ¢ **a or else b** ➤ b wird nur ausgewertet, wenn a false war.
- ¢ **not a**

# Funktionen, Prozeduren und lokale Variablen

```
class ALTER
export set, get
feature
  jahre, mondjahre: INTEGER;
  set( neu: INTEGER ) is
  do
    jahre:= neu;
  end;

  get: INTEGER is
  do
    Result:=jahre;
  end;
```

```
umrechnen is
local h:INTEGER;
do
  h:=jahre;
  jahre:=mondjahre;
  mondjahre:=h;
end;
end
```

# Speicherverwaltung

- alle ADT sind Referenzen
- Garbage Collector
- Auslagerung von Objekten
- Persistente Objekte
- fast nur Halde
- Klasse MEMORY

**Create:** allokiert

**Forget:** verliert Objekt

**a:=b :** Referenzzuweisung

**a=b :** Referenzvergleich

**Equal:** flacher Objektvergleich

```
local
  a, b: REAL;
  s, t, u: HUND;
do
  s.Create("Waldi");
  u.Create("Hasso");
  t:=s -- Waldi gibt's 1 mal.
  s.Forget; -- Waldi existiert noch
  u.Create("Rocky");
  -- Hasso ist Vergangenheit.
  t:=u; -- Waldi auch
  -- Rocky gibt's 1 mal
end
```

# Vertragsmetapher

Ziel: sichere Sprache

Es gibt Anbieter und Kunden

Beide müssen Regeln Einhalten

Es gibt:

- Routinenvorbedingungen
- Routinennachbedingungen
- Klasseninvarianten
- Schleifenvarianten
- Schleifeninvarianten
- Checks

# Vertragsmetapher

- Wesentlich dabei: Die Bedingungen werden vererbt.
- Eine geerbte Vorbedingung darf nur abgeschwächt und eine geerbte Nachbedingung nur verschärft werden.
- Vor- und Nachbedingung sind beliebig komplexe bool'sche Ausdrücke

## Vorbedingung: (**require**)

Sie wird jedesmal vor dem Eintritt in die Routine überprüft. Bei nichterfüllung wird eine Ausnahme generiert.

```
.....  
divide( z: COMPLEX ) is  
  require  
    z.roh /= 0  
  do  
    -- rechne  
  ensure  
    roh = old roh / z.roh;  
    polar  
end
```

## Nachbedingung: (**ensure**)

Sie wird jedesmal vor dem Eintritt in die Routine überprüft. Bei nichterfüllung wird eine Ausnahme generiert.

```
.....  
add( z: COMPLEX ) is  
  do  
    -- rechne  
  ensure  
    (x = old x + z.x and  
     y = old y + z.y) or  
    polar_correct  
end
```



# Klasseninvarianten und Checks

- Klasseninvarianten sind Bedingungen (bool'sche Ausdrücke, die während der ganzen Lebenszeit eines Objekts nicht verletzt werden dürfen.
- Checks sind Prüfungen, die innerhalb einer Methode angewendet werden.
- Wird eines dieser Konstrukte verletzt gibt es eine Ausnahme.
- Klasseninvarianten akkumulieren sich bei Vererbung (logisch **and**).

```
class STACK
feature
    num_elemente : INTEGER;
invariant
    pos_anzahl: num_elemente >=0;
end
```

```
Metoder1: CHARACTER is
do
    machwas_null;
    check
        wirklich: element = 0
    end
end
```

# Schleifen Var- und Invarianten

Auch sie dienen der Sicherheit von Software, aber auch zur Dokumentation und Beweisführung.

```
from Init-Anweisungen  
invariant Invariante  
variant Variante  
until Abbruchbedingung  
loop Schleifenanweisungen  
end
```

# Schleifen und Verzweigungen

```
class SAGWAS
feature
  Hallo( text :STRING; n:INTEGER ) is
  local i:INTEGER;
  do
    from      i:=5
    invariant n = old n
    variant   i = 1 + old i
    until     i<=100
    loop
      i:=i+1;
      --irgentwas
    end
  end
end
```

```
class SAGWAS
feature
  Hallo2( n:INTEGER ) is
  do
    if n=2 then
      -- mach dies
    elseif n=6 then
      -- mach jenes
    else
      -- tu das
    end
  end
end
```

# Mehrfachvererbung

- Geerbt wird mit **inherit**
- Überschrieben wird mit **redefine**
- Die unweigerlichen Konflikte werden durch Umbenennung gelöst
- Durch Umbenennung kommt man auch wieder an die **Creates** der Eltern
- **Create** wird nie Vererbt

```
class TREE
inherit
  LINKABLE
  rename
    value as node_value,
    right as right_sibling
  redefine
    put_between, right_sibling, left_sibling
  LINKED_LIST
  rename
    first_element as first_child, last_element as last_child
  redefine
    first_child, duplicate
feature
...
```

# Konstruktoren

- Konstruktoren werden durch **Create** realisiert. Jede Klasse kann ein eigenes Create realisieren. **Create** darf auch Parameter haben. **Create** hat ferner darauf zu achten, daß die Klasseninvariante erfüllt ist.
- Eine weitere Möglichkeit besteht darin ein Objekt zu klonen. Mit **Clone** erhält man eine Flachkopie des angegebenen Objekts.

```
class HUND
inherit TIER
redefine sag_was
feature
  Create( t_name : STRING ) is
  do
    name := t_name;
  end

  sag_was : STRING is
  do
    sag_was := "Wuff";
  end
end
```

```
Local
  a, b: REAL;
  s, t, u: HUND;
do
  s.Create("Waldi");
  u.Create("Hasso");
  t:=s -- Waldi gibt's 1 mal.
  s.Forget; -- Waldi existiert noch
  u.Create("Rocky");
  -- Hasso ist Vergangenheit.
  t:=u; -- Waldi auch
  -- Rocky gibt's 1 mal
end
```

# Destruktoren

Da Eiffel einen Garbage Collector im Laufzeitsystem hat, ist es an und für sich nicht nötig Destruktoren zu haben. Manchmal gibt es aber doch Fälle, in denen es nötig ist einen Destruktor zu haben.

Man hilft sich, indem man von der Klasse MEMORY erbt und die methode Destruct überschreibt.

```
class GUF1
inherit MEMORY
features
  Destruct is
  do ...
  end
end
```

# Generische Klassen

Eiffel unterstützt generische Datentypen. Dabei wird vollständig und rekursiv Vererbung unterstützt.

```
class COMPLEX[T]
export add, gibreal
feature
  re, im:T;
  gibreal: T is
  do
    Result:=re;
  end

  add( andere :COMPLEX[T] ) is
  do
    re = andere.re + re;
    im = im + andere.im;
  end
end
```

```
benutzer is
local
  a, b:COMPLEX[REAL];
do
  a.Create( 3.4,5);
  b.Create(1,3);
  b.add(a);
  a.Forget;
end
```

# Abstrakte Klassen

- Abstrakte Klassen (interface in Java) werden mit dem Schlüsselwort **deferred** deklariert.
- Abstrakte Methoden werden ebenso mit dem Schlüsselwort **deferred** deklariert.

```
deferred class GEOOBJEKT
  export
    draw
  feature
    draw( x,y :INTEGER ) is
      deferred
    end
end
```



# Selektive Exporte

Um verkettete Listen oder Iteratoren zu Implementieren, benötigen fremde Klassen Zugriff auf normalerweise verborgene Elemente. Dies kann erreicht werden durch:

- Geschachtelte Klassen (java)
- Freund-Klassen (C++)
- Selektive Exporte (eiffel)

```
class LISTE[ADT]
  export
    enter,
    elemente { LISTE_ITR },
    anfang { LISTE_ITR, FREUND },
    nochwas
  feature
    .....
end
```

# Disziplinierte Ausnahmen

Im Gegensatz zu allgemeiner Ausnahmebehandlung wie sie in C++/Java/ADA implementiert ist.

Die allgemeine Ausnahmebehandlung wird oft missbräuchlich eingesetzt. Daher gibt es in Eiffel nur eine speziellere Form davon, die keine Sprünge sonstwohin erlaubt.

## Treten auf:

- Numerischer Überlauf
- Speicherplatzmangel
- Abnormale Fälle, die eine schnellstmögliche Beendigung benötigen
- Geräte E/A
- Verletzungen von Zusicherungen
- Elementzugriff bei leerer Referenz

```
Pop is
  require
    nb_elements >= 0;
  do
    nb_elements := nb_elements
-1;
    ....
  ensure
    nb_elements = old
nb_elements;
  rescue
    nb_elements := 0;
    .... weiterer Code
end
```

# Toleranz bei Ausnahmen

Weiterhin gibt es noch die Möglichkeit des Wiederaufsetzens. Innerhalb eines **rescue**-Blocks wird das Objekt wieder in einen definierten Zustand gebracht. Mit **retry** geht es dann wieder weiter.

Man beachte dabei: Ziel ist es den Zustand des Objekts so zu verändern, daß die Routine Erfolgreich beendet. Ist dies nicht der Fall, und endet der **rescue**-Block, so ist das Vorhaben gescheitert.

```
mache_was is
local versuche: INTEGER;
do
  if versuche = 0 then
    implementierung_1
  elsif versuche = 1 then
    implementierung_2
  end
rescue
  versuche := versuche+1;
  if versuche < 2 then
    retry
  end
end
end
```

# Globale Konstanten

Wie realisiert man Konstanten

Konstanten von ADTs

Globale Konstanten

Man braucht keine sttischen Klassen/Objekte

```
class PROGR_MIT_KONST
export gibzeichen
inherit KONSTANTEN
feature
  text :STRING is »irgentwas«;

  gibzeichen: CHARACTER is
  do
    Result:=Proz;
  end
end
```

```
Class KONSTENTEN
feature
  pi: REAL is 3.141592;
  Proz: CHARACTER is '%';
  Null: INTEGER is 0;
  OK: BOOLEAN is false;
  variabel: INTEGER;
  globalobjekt: ARRAY[REAL];

  z: COMPLEX is
  do
    Result.Create(3,7);
  end

  gib_obj: ARRAY[REAL] is
  once
    Result:=globalobjekt;
  end
end
```

# Klassen und Systeme

## Wie wird aus den Klassen ein Programm

- Pro Datei eine Klasse
- Gleiche Namen für Dateien und Klassen
- SDF-Datei

```
ROOT: name einer Klasse  
SOURCE: verzeichnisse mit Klassen  
EXTERNAL: externe dateien  
NO_ASSERTION_CHECK (Y/N)  
DEBUG (Y/N): Klassenlisten  
PRECONDITIONS (Y/N)  
OPTIMIZE (Y/N)  
VIRTUAL_MEMORY (Y/N)  
GARBAGE_COLLECT (Y/N)  
.....
```



Noch einige Quelltexte