



Compilerbau cs1019

Th. Letschert

TH Mittelhessen Gießen

University of Applied Sciences

Prozeduren im Parser und in der Kontextanalyse

- Bezeichner-Identifikation: Prozeduren / Parameter
- Typ-Prüfungen: Parameter / Parameterübergaben

Mehrere Sorten von Symbolen

Symbole

Durch die Einführung von Prozeduren werden neue Symbole eingeführt:

- neben den Symbolen für **Variablen** brauchen wir noch
- **Prozedur-Symbole**: sie repräsentieren definierte Prozeduren

Mit Prozedur-Symbolen werden die lokalen Definitionen einer Prozedur verbunden:

- lokale Variablen und
- Parameter
- **Parameter-Symbole**: sie repräsentieren die Parameter, die im Kopf einer Prozedur definiert werden.

Parameter-Symbole werden mit den Eigenschaften eines Parameters verbunden:

- statischer Typ
- Übergabe-Methode (Wert-Parameter, Referenz-Parameter, ...)

Symbole

Beispiel: Mini-Sprache mit Prozeduren

Programmbeispiel: Objekt mit Prozeduren

```
OBJECT
  VAR y : INT := 12;
  PROC p(p: INT, REF q: INT)
  VAR z: INT := 0;
  BEGIN
    q := y + z + p;
  END
BEGIN
  y := y+1;
  p(y+1, y);
END
```

In einem Objekt können Variablen und Prozeduren definiert werden.

Prozeduren

- haben Referenz- und Wert-Parameter*
- Lokale Variablen-Definitionen*
- einen Anweisungsblock*

Symbole

Beispiel: Mini-Sprache mit Prozeduren: Symbole

Symbole enthalten Leerstellen (None) für Info die nicht vom Parser berechnet wird:

- Info zum statischen Typ
- Info für die Laufzeit-Organisation

```
// all entities defined in a program (i.e. names with a compile time value) are symbols
sealed abstract class ProgSymbol {
    val name: String
}

// entities defined in a program that represent a storage location which exists at runtime
sealed abstract class LocSymbol extends ProgSymbol {
    var staticType: Option[TypeInfo] = None // will be set by the typifier
    var rtLocInfo: Option[RTLocInfo] = None // will be set by the runtimeLocator
}

// Variables denote runtime locations with a direct value
case class VarSymbol(override val name: String) extends LocSymbol

// Parameters denote runtime locations with a direct or an indirect value
sealed abstract class ParamSymbol extends LocSymbol

// Value Parameters denote runtime locations with a direct value
case class ValParamSymbol(override val name: String) extends ParamSymbol

// Reference Parameters denote runtime locations with an indirect value
case class RefParamSymbol(override val name: String) extends ParamSymbol

//Procedures
case class ProcSymbol(
    override val name: String,
    var params: Option[List[ParamSymbol]] = None, // will be set by the typifier
    var locals: Option[List[VarSymbol]] = None, // will be set by the typifier
) extends ProgSymbol
```

AST

Beispiel: Mini-Sprache mit Prozeduren: AST

Der Ast ist die Datenstruktur, die vom Parser aufgebaut wird.

```
// Expression that denote boolean values
sealed abstract class BoolExp extends Positional
...

// Expression that denote int values
sealed abstract class Exp extends Positional {
  var staticType: Option[TypeInfo] = None // will be set by the typifier
}
case class Number(d: Int)           extends Exp
...
case class Ref(ref: RefExp)        extends Exp

// Expression that denote references to storage locations
sealed abstract class RefExp extends Positional {
  var staticType: Option[TypeInfo] = None // will be set by typifier
}
case class LocRef(symb: LocSymbol) extends RefExp

// Expressions that denote type values
sealed abstract class TypeExp extends Positional
case object IntTypeExp extends TypeExp
```

AST

Beispiel: Mini-Sprache mit Prozeduren: AST

Bei den Anweisungen kommt ein Prozeduraufruf hinzu

```
// Commands
sealed abstract class Cmd extends Positional
case class Assign(left: RefExp, right: Exp) extends Cmd
case class If(e: BoolExp, thenCmds: List[Cmd], elseCmds: List[Cmd]) extends Cmd
case class While(e: BoolExp, cmds: List[Cmd]) extends Cmd
case class Write(e: Exp) extends Cmd
case class Call(symb: ProcSymbol, args: List[Arg]) extends Cmd
```

```
case class Arg(exp: Exp, var method: Option[ParamPassMethod] = None )
sealed abstract class ParamPassMethod
case object ByVal extends ParamPassMethod
case object ByRef extends ParamPassMethod
```

Die Argumente werden per Wert- oder per Referenz-Übergabe übergeben. Die Kontextanalyse muss die Info auf Basis des formalen Parameters setzen.

Beispiel: Mini-Sprache mit Prozeduren: AST

Die Definitionen werden um Prozedur- und Parameter-Definitionen erweitert

```
// Definitions
sealed abstract class Definition extends Positional {
    type SymbType <: ProgSymbol
    val symb: SymbType
}

case class VarDef(
    override val symb: VarSymbol,
    t: TypeExp, // the declared type
    e: Exp      // the initializing expression
) extends Definition {
    type SymbType = VarSymbol
}

case class ProcDef(
    override val symb: ProcSymbol,
    fparams: List[ParamDef],
    locals: List[VarDef],
    cmds: List[Cmd]
) extends Definition {
    type SymbType = ProcSymbol
}

sealed abstract class ParamDef extends Definition {
    type SymbType = ParamSymbol
}

case class ValueParamDef(
    override val symb: ParamSymbol,
    t: TypeExp
) extends ParamDef

case class RefParamDef (
    override val symb: ParamSymbol,
    t: TypeExp
) extends ParamDef
```

Zu jeder Definition gehört
ein Symbol vom passenden
Typ

Parser

Der Parser mit Bezeichner-Identifikation

muss

bei einer Definition das passende Symbol generieren

bei einer Verwendung prüfen, ob

- ein entsprechendes Symbol definiert wurde
- ob das Symbol von der passenden Art ist (z.B. Prozedur-Aufrufe nicht mit Variablen)

```
// name look-up is performed in two stages:  
// - first check whether it is defined at all (there is a symbol with this name in the actual environment)  
// - the whether it is of the expected kind  
  
// look-up name, assert that it is defined  
private def definedName: Parser[ProgSymbol] =  
  ident ^? (  
    env.lookup,  
    name => s"Name '$name' is undefined"  
  )  
  
// assert that the symbol associated with a name denotes a location  
private def definedLoc: Parser[LocSymbol] =  
  definedName ^? (  
    { case symb: LocSymbol => symb },  
    name => s"Name '$name' is not a location"  
  )  
  
// assert that the symbol associated with a name denotes a procedure  
private def definedProc: Parser[ProcSymbol] =  
  definedName ^? (  
    { case symb: ProcSymbol => symb },  
    name => s"Name '$name' is not a procedure"  
  )
```

Der Parser mit Bezeichner-Identifikation

```
// parse commands
private def cmd: Parser[Cmd] = positioned {
  (KwToken("IF") ~> boolExp <~ KwToken("THEN")) ~ rep(cmd) ~ (KwToken("ELSE") ~> rep(cmd) <~ KwToken("FI")) ^^ {
    case e ~ cthen ~ cElse => If(e, cthen, cElse)
  } |
  ...
  definedProc ~ (LeftPToken("(") ~> repsep(arithExp, CommaToken(",",)) <~ RightPToken(")")") <~
  SemicolonToken(";") ^^ {
    case ps ~ args => Call(ps, args.map(Arg(_, None))) // method of parameter passing not yet known
  } |
  (lExp <~ AssignToken(":=")) ~ arithExp <~ SemicolonToken(";") ^^ {
    case ref ~ e => Assign(ref, e)
  }
}
```

Prozederaufruf und Zuweisung

Der Parser mit Bezeichner-Identifikation

```
// parse definitions
// when parsing a definition, the defined name is entered into the static environment,
// which creates a symbol for the name

private def varDef: Parser[VarDef] = positioned {
  (varDefHeader <~ ColonToken(":") ~ typeExp ~ (AssignToken(":=") ~> arithExp <~ SemicolonToken(";")) ^^ {
    case varsymb ~ t ~ e => VarDef(varsymb, t, e)
  })
}

private def procDef: Parser[ProcDef] = positioned {
  procDefHeader ~ (LeftPToken("(") ~> repsep(paramDef, CommaToken(",")) <~ RightPToken(")")) ~> rep(varDef) ~
  (KwToken("BEGIN") ~> rep(cmd) <~ KwToken("END")) ^^ {
    case procsymb ~ paramList ~ vardefs ~ cmds =>
      println(s"Proc parsed: $procsymb, $paramList, $vardefs, $cmds")
      env.leaveScope() // leave scope of procedure (scope was entered when parsing the procedure name)
      ProcDef(procsymb, paramList, vardefs, cmds)
  }
}

private def definition: Parser[Definition] = positioned {
  varDef |
  procDef
}
```

Prozedur-Definition: Scopes nicht vergessen!

Der Parser mit Bezeichner-Identifikation

```
// parse first part (essentially the name) of a procedure definition
// name of procedure belongs to outer scope
// define proc in outer scope, then enter proc-scope
// parameters and local definitions belong to inner scope

private def procDefHeader: Parser[ProcSymbol] =
  KwToken("PROC") ~> ident ^? (
    env.defineProcedure.andThen( procSymbol => {env.enterScope(); procSymbol} ),
    { case name => s"$name is already defined" }
  )

private def varDefHeader: Parser[VarSymbol] =
  KwToken("VAR") ~> ident ^? (
    env.defineVariable,
    { case name => s"$name is already defined" }
  )

private def refParamDefHeader: Parser[RefParamSymbol] =
  KwToken("REF") ~> ident ^? (
    env.defineRefParam,
    { case name => s"$name is already defined" }
  )

private def valParamDefHeader: Parser[ParamSymbol] =
  ident ^? (
    env.defineValParam,
    { case name => s"$name is already defined" }
  )
```

Typisierung

Die Typisierung muss auf die neuen Möglichkeiten erweitert werden

- Es gibt Prozeduren: diese müssen typisiert werden

```
private def typifyDefs(defs: List[Definition]) : Unit = {
  defs.foreach {
    case VarDef(symb@VarSymbol(name), typeExp, e) =>
      symb.staticType = Some(evalTypeExp(typeExp))

    case ProcDef(procSymb, fparams, locals, cmds) =>
      fparams.foreach {
        case RefParamDef(paramSymb, typeExp) =>
          paramSymb.staticType = Some(evalTypeExp(typeExp))
        case ValueParamDef(varSymb, typeExp) =>
          varSymb.staticType = Some(evalTypeExp(typeExp))
      }
      locals.foreach {
        case VarDef(symb@VarSymbol(name), typeExp, e) =>
          symb.staticType = Some(evalTypeExp(typeExp))
      }
      // put static info about procedure into symbol
      procSymb.params = Some(fparams.map(_.symb))
      procSymb.locals = Some(locals.map(_.symb))
    }

    case ValueParamDef(_, _) => /* should never match: not a toplevel definition */
    case RefParamDef(_, _) => /* should never match: not a toplevel definition */
  }
}
```

Den formalen Parametern wird ein Typ zugeordnet

Den lokalen Variablen wird ein Typ zugeordnet

Die Info in den Procedure-Symbolen wird vervollständigt

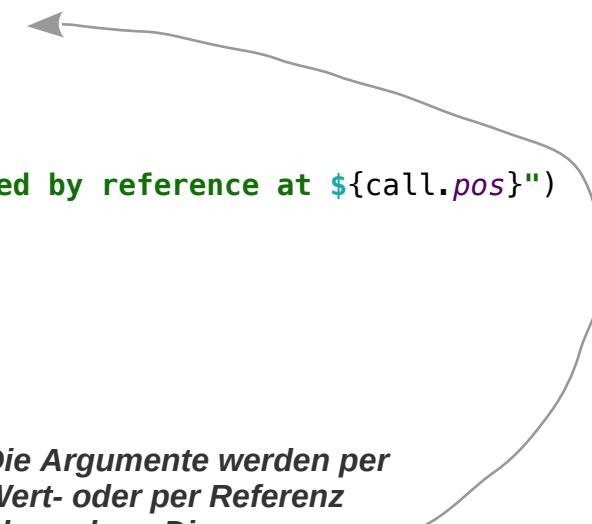
Typisierung

Die Typisierung muss auf die neuen Möglichkeiten erweitert werden

- Prozeduraufrufe müssen geprüft werden
- Wert und Referenz-Übergaben werden unterschieden (auch an der Aufrufstelle !)

```
private def typifyCmds(cmds: List[Cmd]): Unit = {
  cmds.foreach {
    ...
    case call@Call(symb, args) =>
      if (symb.params.get.length != args.length) {
        throw new Throwable(s"argent list does not match parameter list at ${call.pos}")
      }
      symb.params.get.zip(args).foreach {                                formale Parameter und Argumente „zippen“
        ...
        case (ValParamSymbol(name), arg@Arg(e, None)) =>
          arg.method = Some(WithValue)
        case (RefParamSymbol(name), arg@Arg(e, None)) =>
          e match {
            case Ref(refExp) =>
              arg.method = Some(ByRef)
            case _ => throw new Throwable(s"Only variables may be passed by reference at ${call.pos}")
          }
      }
    }
  }

  case class Arg(exp: Exp, var method: Option[ParamPassMethod] = None)
  sealed abstract class ParamPassMethod
  case object ByVal extends ParamPassMethod
  case object ByRef extends ParamPassMethod
```



Die Argumente werden per Wert- oder per Referenz übergeben. Die Kontextanalyse setzt die Info auf Basis des formalen Parameters.

Identifikation von Bezeichnern zur Laufzeit

Die Codegenerierung benötigt

zur effizienten **Adressierung** von Variablen und Parametern deren

- Verschachtelungstiefe und
- Distanzadresse

Die **Verschachtelungstiefe** ist leicht zu berechnen, in unserem Beispiel mit flachen Prozeduren ist jeder Bezeichner auf Objekt-Ebene oder in einer Prozedur definiert.

Die **Distanzadresse** hängt vom Layout der Stack-Frames und dem Speicherbedarf der einzelnen Variablen ab.

Speicherplätze, Adressen und Werte

Identifikation von Bezeichnern zur Laufzeit

Berechnung von Verschachtelungstiefe und Distanz-Adresse (1)

```
object RuntimeOrganisation {  
  
    case class RTLocInfo (nesting: Int, offset: Int)  
  
    // memory cell claim of values of basic types  
    private val addressableCellsPerInt      = 1  
    private val addressableCellsPerPointer = 1  
  
    // position of local variables and parameters within a frame:  
    // parameters are located at increasing addresses starting at paramsStart  
    // locals are located at decreasing addresses starting at localsStart  
    private val paramsStart   = 2 // distance of parameters from Stackpointer SP  
    private val localsStart   = 0 // distance of local variables from Stackpointer SP  
  
    /**  
     * Compute the number of addressable storage cells for values of a given type  
     * @param typ  the type of the value  
     * @return     the number of storage cells needed to store the value  
     */  
    private def cellClaim(typ: TypeInfo): Int = typ match {  
        case IntTypeInfo    => addressableCellsPerInt  
        case RefTypeInfo(_) => addressableCellsPerPointer  
    }  
}
```

Im Frame-Layout hat man sch schnell schon mal vertan.

Gut organisierte, klare Definitionen sind hilfreich.

Speicherplätze, Adressen und Werte

Berechnung von Verschachtelungstiefe und Distanz-Adresse (2)

```
/**  
 * assigns a frame position to all parameters and variables of the procedure.  
 * @param nestingLevel the nesting level of the procedure  
 * @param symbol the procedure's symbol  
 */  
def frameLayout(nestingLevel: Int, symbol: ProcSymbol): Unit = {  
    var actDownOffset: Int = localsStart // keeps track of offset for local variables  
    var actUpOffset: Int = paramsStart // keeps track of offsets for parameters  
  
    def nextUpOffset(cellClaim: Int): Int = {  
        val offset = actUpOffset  
        actUpOffset = actUpOffset + cellClaim  
        offset  
    }  
  
    def nextDownOffset(cellClaim: Int): Int = {  
        val offset = actDownOffset  
        actDownOffset = actDownOffset - cellClaim  
        offset  
    }  
  
    symbol.params match {  
        case None => throw new Exception(s"internal error, uninitialized parameter symbols of proc $symbol")  
        case Some(paramSymbols) =>  
            paramSymbols.foreach((ps: ParamSymbol) => {  
                val offset = nextUpOffset(cellClaim(ps.staticType.get))  
                ps.rtLocInfo = Some(RTLocInfo(nestingLevel, offset))  
            })  
    }  
  
    symbol.locals match {  
        case None => throw new Exception(s"internal error, uninitialized parameter symbols of proc $symbol")  
        case Some(varSymbols) =>  
            varSymbols.foreach ( (vs: VarSymbol) => {  
                val offset = nextDownOffset(cellClaim(vs.staticType.get))  
                vs.rtLocInfo = Some(RTLocInfo(nestingLevel, offset))  
            })  
    }  
}
```