

# Implementierung von Algebren in SECONDO

M. Spiekermann

Fakultät für Mathematik und Informatik

12.10.2007

©2007 FernUniversität in Hagen

# Outline

Algebra Module

Implementierung von Datentypen

Implementierung von Operatoren

Stromverarbeitung

Implementierung  
von Algebren in  
SECONDO

M. Spiekermann

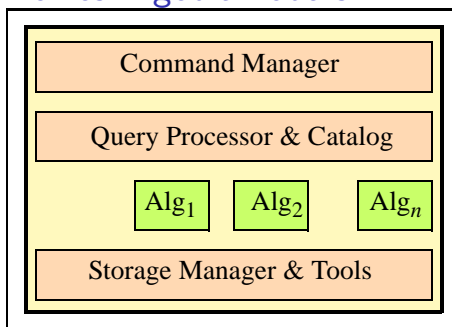
Algebra Module

Implementierung  
von Datentypen

Implementierung  
von Operatoren

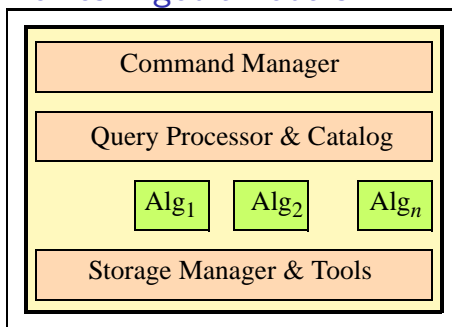
Stromverarbeitung

# Funktionen eines Algebramoduls



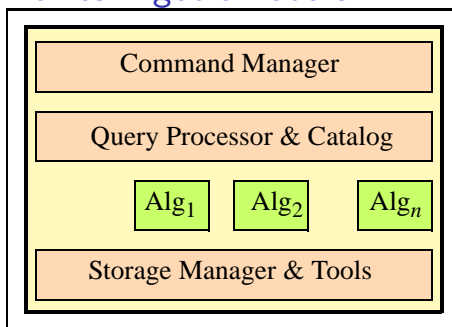
- ▶ Implementiert Typkonstrukturen (Datentypen) und Operatoren
- ▶ Definiert eine textuelle Darstellung für die Datentypen, in Form einer geschachtelten Liste
- ▶ Erlaubt die Definition einer Syntax für die Operatoren. Dies ermöglicht eine für Menschen leserliche Darstellung von Auswertungsplänen.

# Funktionen eines Algebramoduls



- ▶ Implementiert Typkonstrukturen (Datentypen) und Operatoren
- ▶ Definiert eine textuelle Darstellung für die Datentypen, in Form einer geschachtelten Liste
- ▶ Erlaubt die Definition einer Syntax für die Operatoren. Dies ermöglicht eine für Menschen leserliche Darstellung von Auswertungsplänen.

# Funktionen eines Algebramoduls



- ▶ Implementiert Typkonstrukturen (Datentypen) und Operatoren
- ▶ Definiert eine textuelle Darstellung für die Datentypen, in Form einer geschachtelten Liste
- ▶ Erlaubt die Definition einer Syntax für die Operatoren. Dies ermöglicht eine für Menschen leserliche Darstellung von Auswertungsplänen.

# Spezifikation einer Algebra

- ▶ Eine Algebra wird nach dem Konzept der Second Order Signature beschrieben.
- ▶ Die im folgenden beschriebene Algebra ist recht simpel und enthält keine Typkonstruktoren, die selbst wieder andere Typen als Parameter haben.

# Spezifikation einer Algebra

- ▶ Eine Algebra wird nach dem Konzept der Second Order Signature beschrieben.
- ▶ Die im folgenden beschriebene Algebra ist recht simpel und enthält keine Typkonstruktoren, die selbst wieder andere Typen als Parameter haben.

# Spezifikation einer Algebra

- ▶ Eine Algebra wird nach dem Konzept der Second Order Signature beschrieben.
- ▶ Die im folgenden beschriebene Algebra ist recht simpel und enthält keine Typkonstruktoren, die selbst wieder andere Typen als Parameter haben.

**kinds** SIMPLE

**type constructors**

→ SIMPLE *xpoint*, *xrectangle*

**operators**

*xpoint* × *xrectangle* → *bool*    inside

*xrectangle* × *xrectangle* → *bool*    inside

*xrectangle* × *xrectangle* → *bool*    intersects



# Grundgerüst einer Implementierungsdatei

```

#include "Algebra.h"
#include "NestedList.h"
#include "Symbols.h"

extern NestedList* nl;
extern QueryProcessor *qp;

using namespace symbols;

namespace prt {

class XPoint {};

class XRectangle {};

class PointRectangleAlgebra : public Algebra
{
public:
    PointRectangleAlgebra() : Algebra()
    {
        AddTypeConstructor( &xpointTC );
        AddTypeConstructor( &xrectangleTC );

        xpointTC.AssociateKind( SIMPLE );
        xrectangleTC.AssociateKind( SIMPLE );

        AddOperator( intersectsInfo(), intersectsFun, RectRectBool );

        ValueMapping insideFuns[] = { insideFun_PR, insideFun_RR, 0 };
        AddOperator( insideInfo(), insideFuns, insideSelect, insideTypeMap );
    }
};

```

Implementierung  
von Algebren in  
SECONDO

M. Spiekermann

Algebra Module

Implementierung  
von Datentypen

Implementierung  
von Operatoren

Stromverarbeitung

# Die Klasse XPoint

```

class XPoint
{
public:
    XPoint( int x, int y );
    XPoint(const XPoint& rhs);
    ~XPoint ();

    int  GetX() const;
    int  GetY() const;
    void SetX( int x );
    void SetY( int y );

    XPoint* Clone();

    static Word    In( const ListExpr typeInfo, const ListExpr instance,
                      const int errorPos, ListExpr& errorInfo,
                      bool& correct );

    static ListExpr Out( ListExpr typeInfo, Word value );

    static Word    Create( const ListExpr typeInfo );

    static void    Delete( const ListExpr typeInfo, Word& w );

    static void    Close( const ListExpr typeInfo, Word& w );

    static Word    Clone( const ListExpr typeInfo, const Word& w );

    static bool    KindCheck( ListExpr type, ListExpr& errorInfo );

    static int     SizeOfObj();

    static ListExpr Property();

private:
    inline XPoint() {}

    int x;
    int y;
};

```

# Externe/Interne Darstellung

- ▶ Beispiele für externe Darstellungen:

```
(OBJECT alexanderplatz
  ()
  point
  (11068.0 12895.0))
(OBJECT eight
  ()
  instant
  "2003-11-20-08:00")
(OBJECT intset_a10
  ()
  (array int)
  (1 2 3 4 5 6 7 8 9 10))
```

- ▶ Solche Listendarstellungen können von Secondo eingelesen werden (restore command).

# Externe/Interne Darstellung

- ▶ Beispiele für externe Darstellungen:

```
(OBJECT alexanderplatz
  ()
  point
  (11068.0 12895.0))
(OBJECT eight
  ()
  instant
  "2003-11-20-08:00")
(OBJECT intset_a10
  ()
  (array int)
  (1 2 3 4 5 6 7 8 9 10))
```

- ▶ Solche Listendarstellungen können von Secondo eingelesen werden (restore command).

# Die Programmierschnittstelle für Listen

- ▶ Der Nested List Parser(Compiler) übersetzt textuelle Listen.
- ▶ Eine globale Instanz der Klasse `NestedList` stellt diese dann zur Verfügung.
- ▶ Einzelne Listen werden durch einen Wert des Typs `ListExpr` referenziert.
- ▶ Die Klasse `NestedList` stellt eine Programmierschnittstelle zur Analyse und Konstruktion von Listen bereit.

# Die Programmierschnittstelle für Listen

- ▶ Der Nested List Parser(Compiler) übersetzt textuelle Listen.
- ▶ Eine globale Instanz der Klasse `NestedList` stellt diese dann zur Verfügung.
- ▶ Einzelne Listen werden durch einen Wert des Typs `ListExpr` referenziert.
- ▶ Die Klasse `NestedList` stellt eine Programmierschnittstelle zur Analyse und Konstruktion von Listen bereit.

# Die Programmierschnittstelle für Listen

- ▶ Der Nested List Parser(Compiler) übersetzt textuelle Listen.
- ▶ Eine globale Instanz der Klasse `NestedList` stellt diese dann zur Verfügung.
- ▶ Einzelne Listen werden durch einen Wert des Typs `ListExpr` referenziert.
- ▶ Die Klasse `NestedList` stellt eine Programmierschnittstelle zur Analyse und Konstruktion von Listen bereit.

# Die Programmierschnittstelle für Listen

- ▶ Der Nested List Parser(Compiler) übersetzt textuelle Listen.
- ▶ Eine globale Instanz der Klasse `NestedList` stellt diese dann zur Verfügung.
- ▶ Einzelne Listen werden durch einen Wert des Typs `ListExpr` referenziert.
- ▶ Die Klasse `NestedList` stellt eine Programmierschnittstelle zur Analyse und Konstruktion von Listen bereit.



## In- und Out-Funktionen

```

ListExpr
XPoint::Out( ListExpr typeInfo, Word value )
{
    XPoint* point = static_cast<XPoint*>( value.addr );

    return nl->TwoElemList( nl->IntAtom( point->GetX() ),
                           nl->IntAtom( point->GetY() ) );
}

Word
XPoint::In( const ListExpr typeInfo, const ListExpr instance,
            const int errorPos, ListExpr& errorInfo, bool& correct )
{
    Word w = SetWord( Address( 0 ) );
    if ( nl->ListLength( instance ) == 2 )
    {
        ListExpr First = nl->First( instance );
        ListExpr Second = nl->Second( instance );

        if ( nl->IsAtom( First ) && nl->AtomType( First ) == IntType
            && nl->IsAtom( Second ) && nl->AtomType( Second ) == IntType )
        {
            correct = true;
            w.addr = new XPoint( nl->IntValue( First ), nl->IntValue( Second ) );
            return w;
        }
    }
    correct = false;
    cmsg.inFunError( "Expecting a list of two integer atoms!" );
    return w;
}

```

# Persistenz

- ▶ Die interne Darstellung von Objekten (hier z.B. Klasse `XPoint`) wird vom Storage Manager in Dateien geschrieben.
- ▶ Große Objekte können nicht komplett im Hauptspeicher gehalten werden.
- ▶ Ein Objekt kann im Zustand `open` oder `closed` sein.
- ▶ Mögliche Zustandsübergänge:

# Persistenz

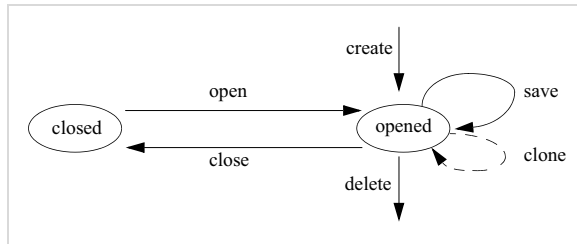
- ▶ Die interne Darstellung von Objekten (hier z.B. Klasse `XPoint`) wird vom Storage Manager in Dateien geschrieben.
- ▶ Große Objekte können nicht komplett im Hauptspeicher gehalten werden.
- ▶ Ein Objekt kann im Zustand `open` oder `closed` sein.
- ▶ Mögliche Zustandsübergänge:

# Persistenz

- ▶ Die interne Darstellung von Objekten (hier z.B. Klasse `XPoint`) wird vom Storage Manager in Dateien geschrieben.
- ▶ Große Objekte können nicht komplett im Hauptspeicher gehalten werden.
- ▶ Ein Objekt kann im Zustand `open` oder `closed` sein.
- ▶ Mögliche Zustandsübergänge:

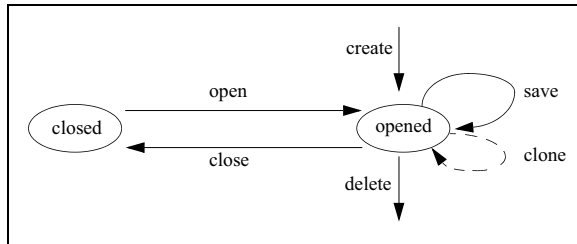
# Persistenz

- ▶ Die interne Darstellung von Objekten (hier z.B. Klasse XPoint) wird vom Storage Manager in Dateien geschrieben.
- ▶ Große Objekte können nicht komplett im Hauptspeicher gehalten werden.
- ▶ Ein Objekt kann im Zustand `open` oder `closed` sein.
- ▶ Mögliche Zustandsübergänge:



# Persistenz

- ▶ Die interne Darstellung von Objekten (hier z.B. Klasse XPoint) wird vom Storage Manager in Dateien geschrieben.
- ▶ Große Objekte können nicht komplett im Hauptspeicher gehalten werden.
- ▶ Ein Objekt kann im Zustand `open` oder `closed` sein.
- ▶ Mögliche Zustandsübergänge:



# Implementierungs-Beispiele

```

Word
XPoint::Create( const ListExpr typeInfo )
{
    return (SetWord( new XPoint( 0, 0 ) ));
}

void
XPoint::Delete( const ListExpr typeInfo, Word& w )
{
    delete static_cast<XPoint*>( w.addr );
    w.addr = 0;
}

void
XPoint::Close( const ListExpr typeInfo, Word& w )
{
    delete static_cast<XPoint*>( w.addr );
    w.addr = 0;
}

Word
XPoint::Clone( const ListExpr typeInfo, const Word& w )
{
    XPoint* p = static_cast<XPoint*>( w.addr );
    return SetWord( new XPoint(*p) );
}

```

# Kind Checking

- ▶ Jeder Typkonstruktor kann selbst auch Parameter haben.
- ▶ Die komplette Typbeschreibung, z.B. `(array int)`, ist daher ggf. zu prüfen.
- ▶ Argumentlose Typen, wie z.B. `xpoint` müssen daher nur prüfen, ob die Liste aus einem Listenatom vom Typ `Symbol` mit Wert `xpoint` besteht.



# Kind Checking

- ▶ Jeder Typkonstruktor kann selbst auch Parameter haben.
- ▶ Die komplette Typbeschreibung, z.B. `(array int)`, ist daher ggf. zu prüfen.
- ▶ Argumentlose Typen, wie z.B. `xpoint` müssen daher nur prüfen, ob die Liste aus einem Listenatom vom Typ `Symbol` mit Wert `xpoint` besteht.

# Kind Checking

- ▶ Jeder Typkonstruktor kann selbst auch Parameter haben.
- ▶ Die komplette Typbeschreibung, z.B. `(array int)`, ist daher ggf. zu prüfen.
- ▶ Argumentlose Typen, wie z.B. `xpoint` müssen daher nur prüfen, ob die Liste aus einem Listenatom vom Typ `Symbol` mit Wert `xpoint` besteht.

# Überblick

Jeder Operator benötigt:

- ▶ Ein Type-Mapping, welches die Typen der eingehenden Parameter prüft und ggf. den Rückgabotyp berechnet.
- ▶ Überladene Operatoren benötigen zusätzlich eine Selection-Funktion, die bestimmt welche Variante benutzt werden soll.
- ▶ Ein oder mehrere Value-Mapping Funktionen.
- ▶ Eine Beschreibung für den Benutzer.
- ▶ Eine Syntaxspezifikation und Beispiele.

# Überblick

Jeder Operator benötigt:

- ▶ Ein Type-Mapping, welches die Typen der eingehenden Parameter prüft und ggf. den Rückgabotyp berechnet.
- ▶ Überladene Operatoren benötigen zusätzlich eine Selection-Funktion, die bestimmt welche Variante benutzt werden soll.
- ▶ Ein oder mehrere Value-Mapping Funktionen.
- ▶ Eine Beschreibung für den Benutzer.
- ▶ Eine Syntaxspezifikation und Beispiele.

# Überblick

Jeder Operator benötigt:

- ▶ Ein Type-Mapping, welches die Typen der eingehenden Parameter prüft und ggf. den Rückgabotyp berechnet.
- ▶ Überladene Operatoren benötigen zusätzlich eine Selection-Funktion, die bestimmt welche Variante benutzt werden soll.
- ▶ Ein oder mehrere Value-Mapping Funktionen.
  - ▶ Eine Beschreibung für den Benutzer.
  - ▶ Eine Syntaxspezifikation und Beispiele.

# Überblick

Jeder Operator benötigt:

- ▶ Ein Type-Mapping, welches die Typen der eingehenden Parameter prüft und ggf. den Rückgabetyt berechnet.
- ▶ Überladene Operatoren benötigen zusätzlich eine Selection-Funktion, die bestimmt welche Variante benutzt werden soll.
- ▶ Ein oder mehrere Value-Mapping Funktionen.
- ▶ Eine Beschreibung für den Benutzer.
- ▶ Eine Syntaxspezifikation und Beispiele.

# Überblick

Jeder Operator benötigt:

- ▶ Ein Type-Mapping, welches die Typen der eingehenden Parameter prüft und ggf. den Rückgabetyt berechnet.
- ▶ Überladene Operatoren benötigen zusätzlich eine Selection-Funktion, die bestimmt welche Variante benutzt werden soll.
- ▶ Ein oder mehrere Value-Mapping Funktionen.
- ▶ Eine Beschreibung für den Benutzer.
- ▶ Eine Syntaxspezifikation und Beispiele.

# Type Mapping und Selection Funktionen

```

ListExpr
insideTypeMap( ListExpr args )
{
  NList type(args);
  const string errMsg = "Expecting two rectangles "
                        "or a point and a rectangle";

  // first alternative: xpoint x xrectangle -> bool
  if ( type == NList(XPOINT, XRECTANGLE) ) {
    return NList(BOOL).listExpr();
  }

  // second alternative: xrectangle x xrectangle -> bool
  if ( type == NList(XRECTANGLE, XRECTANGLE) ) {
    return NList(BOOL).listExpr();
  }

  return NList::typeError(errMsg);
}

int
insideSelect( ListExpr args )
{
  NList type(args);
  if ( type.first().isSymbol( XRECTANGLE ) )
    return 1;
  else
    return 0;
}

```



## Value Mapping

```

int
insideFun_PR (Word* args, Word& result, int message,
              Word& local, Supplier s)
{
    //cout << "insideFun_PR" << endl;
    XPoint* p = static_cast<XPoint*>( args[0].addr );
    XRectangle* r = static_cast<XRectangle*>( args[1].addr );

    result = qp->ResultStorage(s);
                                //query processor has provided
                                //a CcBool instance for the result

    CcBool* b = static_cast<CcBool*>( result.addr );

    bool res = ( p->GetX() >= r->GetXLeft()
                && p->GetX() <= r->GetXRight()
                && p->GetY() >= r->GetYBottom()
                && p->GetY() <= r->GetYTop() );

    b->Set(true, res); //the first argument says the boolean
                     //value is defined, the second is the
                     //real boolean value)

    return 0;
}

```

# Operatorbeschreibungen

```

struct insideInfo : OperatorInfo {

    insideInfo()
    {
        name      = INSIDE;

        signature = XPOINT + " x " + XRECTANGLE + " -> " + BOOL;

        // since this is an overloaded operator we append
        // an alternative signature here

        appendSignature( XRECTANGLE + " x " + XRECTANGLE
                        + " -> " + BOOL );

        syntax     = "_ " + INSIDE + "_";
        meaning    = "Inside predicate.";
    }
};

```

# .spec and .example Dateien

```

<PointRectangleAlgebra.spec>:
-----
operator intersects alias INTERSECTS pattern _ infixop _
operator inside alias INSIDE pattern _ infixop _

<PointRectangle.example>:
-----
Database : prttest
Restore  : YES

Operator : inside
Number   : 1
Signature: xpoint x xrectangle -> bool
Example  : query p1 inside r1
Result   : TRUE

Operator : inside
Number   : 2
Signature: xrectangle x xrectangle -> bool
Example  : query r2 inside r1
Result   : TRUE

Operator : intersects
Number   : 1
Signature: xrectangle x xrectangle -> bool
Example  : query r1 intersects r2
Result   : TRUE

```

# Modul StreamExampleAlgebra

Diese Algebra bietet keine neuen Typen an, aber folgende Operationen:

- ▶ `intstream: int x int -> stream(int)`
- ▶ `countintstream: stream(int) -> int`
- ▶ `printintstream: stream(int) -> stream(int)`
- ▶ `filterintstream: stream(int) x (int -> bool) -> stream(int)`
- ▶ In Datenbanksystemen spielt Stromverarbeitung eine wichtige Rolle, da dies die Implementierung effizienter Auswertungspläne erlaubt.
- ▶ Keine Stromverarbeitung => alle Zwischenergebnisse müssen komplett berechnet werden.

# Modul StreamExampleAlgebra

Diese Algebra bietet keine neuen Typen an, aber folgende Operationen:

- ▶ `intstream: int x int -> stream(int)`
- ▶ `countintstream: stream(int) -> int`
- ▶ `printintstream: stream(int) -> stream(int)`
- ▶ `filterintstream: stream(int) x (int -> bool) -> stream(int)`
- ▶ In Datenbanksystemen spielt Stromverarbeitung eine wichtige Rolle, da dies die Implementierung effizienter Auswertungspläne erlaubt.
- ▶ Keine Stromverarbeitung => alle Zwischenergebnisse müssen komplett berechnet werden.

# Modul StreamExampleAlgebra

Diese Algebra bietet keine neuen Typen an, aber folgende Operationen:

- ▶ `intstream: int x int -> stream(int)`
- ▶ `countintstream: stream(int) -> int`
- ▶ `printintstream: stream(int) -> stream(int)`
- ▶ `filterintstream: stream(int) x (int -> bool) -> stream(int)`
- ▶ In Datenbanksystemen spielt Stromverarbeitung eine wichtige Rolle, da dies die Implementierung effizienter Auswertungspläne erlaubt.
- ▶ Keine Stromverarbeitung => alle Zwischenergebnisse müssen komplett berechnet werden.

## Modul StreamExampleAlgebra

Diese Algebra bietet keine neuen Typen an, aber folgende Operationen:

- ▶ `intstream: int x int -> stream(int)`
- ▶ `countintstream: stream(int) -> int`
- ▶ `printintstream: stream(int) -> stream(int)`
- ▶ `filterintstream: stream(int) x (int -> bool) -> stream(int)`
  
- ▶ In Datenbanksystemen spielt Stromverarbeitung eine wichtige Rolle, da dies die Implementierung effizienter Auswertungspläne erlaubt.
- ▶ Keine Stromverarbeitung => alle Zwischenergebnisse müssen komplett berechnet werden.

# Modul StreamExampleAlgebra

Diese Algebra bietet keine neuen Typen an, aber folgende Operationen:

- ▶ `intstream: int x int -> stream(int)`
- ▶ `countintstream: stream(int) -> int`
- ▶ `printintstream: stream(int) -> stream(int)`
- ▶ `filterintstream: stream(int) x (int -> bool) -> stream(int)`
- ▶ In Datenbanksystemen spielt Stromverarbeitung eine wichtige Rolle, da dies die Implementierung effizienter Auswertungspläne erlaubt.
- ▶ Keine Stromverarbeitung => alle Zwischenergebnisse müssen komplett berechnet werden.



# Modul StreamExampleAlgebra

Diese Algebra bietet keine neuen Typen an, aber folgende Operationen:

- ▶ `intstream: int x int -> stream(int)`
- ▶ `countintstream: stream(int) -> int`
- ▶ `printintstream: stream(int) -> stream(int)`
- ▶ `filterintstream: stream(int) x (int -> bool) -> stream(int)`
  
- ▶ In Datenbanksystemen spielt Stromverarbeitung eine wichtige Rolle, da dies die Implementierung effizienter Auswertungspläne erlaubt.
- ▶ Keine Stromverarbeitung => alle Zwischenergebnisse müssen komplett berechnet werden.

# Implementierung eines Stromoperators

Man kann drei Fälle unterscheiden:

- ▶ Operatoren, die einen Strom erzeugen.
- ▶ Operatoren, die einen Strom verbrauchen.
- ▶ Operatoren, die Stromelemente verarbeiten und selbst auch einen Strom erzeugen.
- ▶ Ein Strom kann dabei folgende Zustände haben:

# Implementierung eines Stromoperators

Man kann drei Fälle unterscheiden:

- ▶ Operatoren, die einen Strom erzeugen.
- ▶ Operatoren, die einen Strom verbrauchen.
- ▶ Operatoren, die Stromelemente verarbeiten und selbst auch einen Strom erzeugen.
- ▶ Ein Strom kann dabei folgende Zustände haben:

# Implementierung eines Stromoperators

Man kann drei Fälle unterscheiden:

- ▶ Operatoren, die einen Strom erzeugen.
- ▶ Operatoren, die einen Strom verbrauchen.
- ▶ Operatoren, die Stromelemente verarbeiten und selbst auch einen Strom erzeugen.
- ▶ Ein Strom kann dabei folgende Zustände haben:

# Implementierung eines Stromoperators

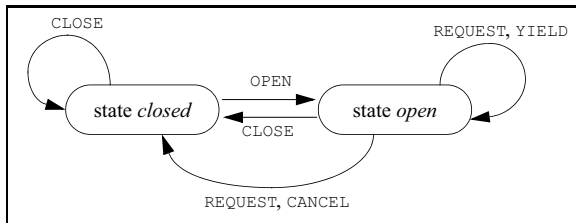
Man kann drei Fälle unterscheiden:

- ▶ Operatoren, die einen Strom erzeugen.
- ▶ Operatoren, die einen Strom verbrauchen.
- ▶ Operatoren, die Stromelemente verarbeiten und selbst auch einen Strom erzeugen.
- ▶ Ein Strom kann dabei folgende Zustände haben:

# Implementierung eines Stromoperators

Man kann drei Fälle unterscheiden:

- ▶ Operatoren, die einen Strom erzeugen.
- ▶ Operatoren, die einen Strom verbrauchen.
- ▶ Operatoren, die Stromelemente verarbeiten und selbst auch einen Strom erzeugen.
- ▶ Ein Strom kann dabei folgende Zustände haben:



# Operator intstream

```

int
intstreamFun (Word* args, Word& result, int message, Word& local, Supplier s)
{
    Range* range = static_cast<Range*>(local.addr);

    switch( message )
    {
        case OPEN: { // initialize the local storage

            CcInt* i1 = static_cast<CcInt*>( args[0].addr );
            CcInt* i2 = static_cast<CcInt*>( args[1].addr );
            range = new Range(i1, i2);
            local.addr = range;

            return 0;
        }
        case REQUEST: { // return the next stream element

            if ( range->current <= range->last )
            {
                CcInt* elem = new CcInt(true, range->current++);
                result.addr = elem;
                return YIELD;
            }
            else
            {
                // you should always set the result to null
                // before you return a CANCEL
                result.addr = 0;
                return CANCEL;
            }
        }
        case CLOSE: { // free the local storage

            delete range;
            return 0;
        }
        default: { /* should never happen */
            return -1;
        }
    }
}
}
}

```

Implementierung  
von Algebren in  
SECONDO

M. Spiekermann

Algebra Module

Implementierung  
von Datentypen

Implementierung  
von Operatoren

Stromverarbeitung

# Operator countintstream

Implementierung  
von Algebren in  
SECONDO

M. Spiekermann

Algebra Module

Implementierung  
von Datentypen

Implementierung  
von Operatoren

Stromverarbeitung

```

int
countFun (Word* args, Word& result, int message, Word& local, Supplier s)
{
    qp->Open(args[0].addr); // open the argument stream

    Word elem = SetWord(Address(0)); // retrieve the first element
    qp->Request(args[0].addr, elem);

    int count = 0;
    while ( qp->Received(args[0].addr) )
    {
        count++;
        // consume the stream objects. This will free their
        // memory representation if they are not used any more
        static_cast<Attribute*>(elem.addr)->DeleteIfAllowed();
        qp->Request(args[0].addr, elem);
    }

    // Assign a value to the operations result object which is provided
    // by the query processor
    result = qp->ResultStorage(s);
    static_cast<CcInt*>(result.addr)->Set(true, count);

    qp->Close(args[0].addr); // close the underlying stream

    return 0;
}

```