

# Überblick über die formale Spezifikation

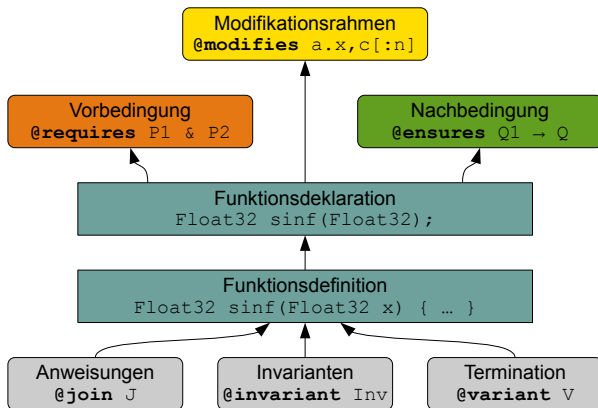
Dennis Walter

Deutsches Forschungszentrum für Künstliche Intelligenz, Bremen

Universität Bremen, Cartesium, 13.10.09



- Verifikationspraxis: **Wie** wird spezifiziert?
  - Relevante Sprachkonstrukte
  - Integration von Programmdaten und Domänenkonzepten
  - Programmierrichtlinien für beweisbaren Code
- Konkretes **Beispiel** aus dem SAMS-Code
  - Berechnung der Approximationspunkte für das Schutzfeld



## Deklaration

```
int transformiere (Punkt * v,  
                  Punkt * v_res , int len ,  
                  Matrix * m);
```

## Informelle Spezifikation

- Punkte aus  $v$  werden mittels Matrix  $m$  transformiert
- Ergebnis wird in  $v\_res$  geschrieben
- Rückgabe: Anzahl transformierter Punkte

```
/*@
  @requires \separated(v, len, v_res, len)
    && $!istSKT(m)
  @modifies v_res[:len]
  @ensures 0 <= \result <= len &&
    ${ ^PSet{v_res, \result} =
      ^SKT{m} ' ^PSet{v, \result} }
  @*/

int transformiere(Punkt * v, Punkt * v_res,
                 int len, Matrix * m);
```

### Deklaration

```
void verkette_transformationen (  
    const StarrkoerperTransformation * a2b ,  
    const StarrkoerperTransformation * b2c ,  
    StarrkoerperTransformation * a2c );
```

### Informelle Spezifikation

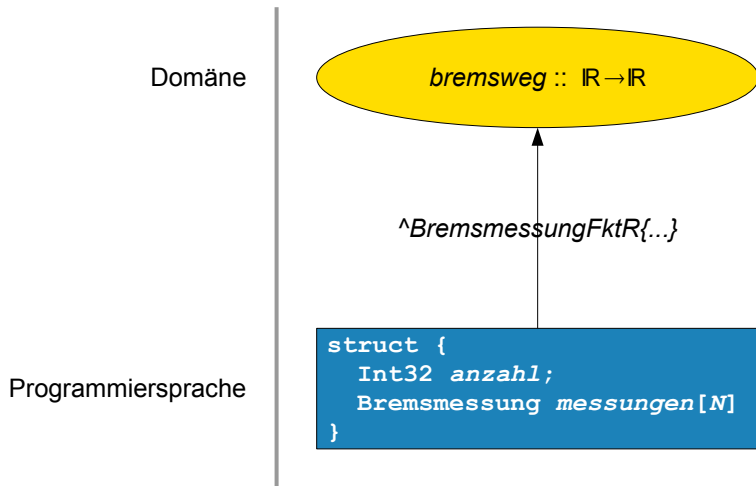
- Eingabetransformationen  $a2b$  und  $b2c$  werden komponiert (Matrixmultiplikation)
- Ergebnistransformation wird in  $a2c$  abgelegt
- $a2b$  und  $b2c$  bleiben unverändert

```
/*@
  @requires $!ist_SKT(a2b) && $!ist_SKT(b2c) &&
    \valid(a2b) && \valid(b2c) && \valid(a2c) &&
    a2b != a2c && b2c != a2c
  @ensures $!ist_SKT(a2c) &&
    ${ ^SKT{*a2c} = ^SKT{*b2c} o ^SKT{*a2b} }
  @assigns *a2c
@*/
void verkette_transformationen(
  const StarrkoerperTransformation * a2b,
  const StarrkoerperTransformation * b2c,
  StarrkoerperTransformation * a2c );
```

- Spezifikation beinhaltet Programmdaten *und* Domänenkonzepte
- Interpretation der Programmdaten (Zustandsmodell) in Domäne notwendig
- Über Abstraktionsfunktionen realisiert

## Abstraktionsfunktionen

- In Isabelle definierte Funktionen
- Eingabe: Programmdaten (Arrays, Zahlwerte, Strukturen)
- Resultatwert: Datentyp (Konzept) der Domäne
- Beispiel: `Vektor2D [N]` abstrahiert zu  $\mathbb{R}^2$  *set*



## Definition (`^function`)

```
^function {  
  _Any Vektor2DMenge (Vektor2D* vs, int n);  
}
```

## Verwendung

```
@ensures ${  
  ^Vektor2DMenge{ausgabe, laenge} \<subset>  
  ^Vektor2DMenge{eingabe, k}  
}
```

## Definition (::abbreviation)

```
:: abbreviation {  
  _Bool einstellungen_OK () =  
    konfiguration.einstellungen.t_r >= 0 &&  
    konfiguration.einstellungen.e_scanner >= 0 &&  
    konfiguration.einstellungen.e_radius >= 0;  
}
```

## Verwendung

```
@requires :: einstellungen_OK () && ...
```

## Speicherlayout

- `\separated(a, i, b, j)`
- `\array(v, len), \valid(p)`
- `\unrelated(p, q)`

## Schleifen

- Invarianten (etwa für `for (i = 0; i < n; ++i)`)
  - `0 <= i <= n && (\forall \text{int } j; j < i \rightarrow P(j))`
- Termination durch Verringerung einer Variante
  - `len - i`

## C-Präprozessor & Konstanten

- Symbolische Behandlung von Konstanten in Beweisen
- `@define int STRAHLENANZAHL = 529;`  
`#define STRAHLENANZAHL 529`

## Wertebereiche

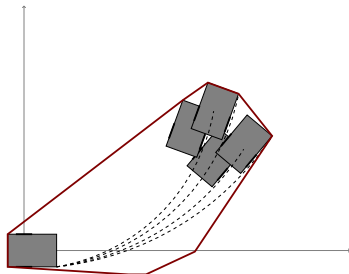
- Spezifikation formalisiert Einschränkungen / Anforderungen aus Detailspezifikation:
  - `:: abbreviation { _Bool zustand_OK() =  
konfiguration.v_max = 95 &&  
konfiguration.anz_scanner >= 1 &&  
warnlicht = \ if schleichfahrt \ then ON \ else OFF;  
}`

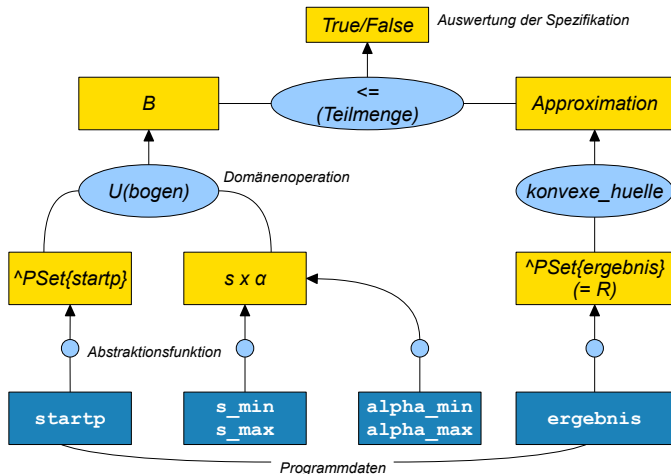
- Motto: *Kein Stück Code ist zu klein, um ausgelagert zu werden*
- Beweisaufwand als Code-Metrik!
- Beispiel: `for`-Schleife. Zu zeigen:
  - Termination:  $i < len \Rightarrow len - (i + 1) < len - i$
  - Erhalt der Invariante:  $(\forall j < i. P(j)) \wedge P(i) \Rightarrow (\forall j \leq i. P(j))$
  - Invariante  $\wedge \neg$  Schleifenbedingung  $\Rightarrow$  Spezifikation
- Bei Auslagerung in Funktion:
  - Alle Anforderungen in Vorbedingung gekapselt
  - Spezifikation direkt als Nachbedingung verfügbar

▶ Beispiel

```
SAMSStatus punktmenge_berechnen (  
    Laenge s_min, ...  
    WinkelRad alpha_min, ...  
    Vektor2D * startp, ...  
    Vektor2D * ergebnis, ... )
```

- “Bremsbögen” der Konturpunkte (in *startp*) sollen für Kombinationen aus Bremskonfigurationen ( $s, \alpha$ ) in der konvexen Hülle der Resultatpunkte (in *ergebnis*) liegen





```
/*@
@requires s_min <= s_max && alpha_min <= alpha_max
&& \separated(startpunkte_daten, startpunkte_laenge,
    ergebnis_daten, ergebnis_laenge_max)
&& \unrelated(ergebnis_daten, &sams_andere)
&& \unrelated(startpunkte_daten, &sams_andere)
&& 4 < l && (4 * l + 5) * startpunkte_laenge <= ergebnis_laenge_max

@modifies sams_andere, ergebnis_daten[:(4 * l + 5) * startpunkte_laenge], *ergebnis_laenge

@ensures \result == sams_sicher -->
*ergebnis_laenge == (4 * l + 5) * startpunkte_laenge &&
${ let S = ^Vektor2DMenge{startpunkte_daten, startpunkte_laenge};
  B = \<Union> x \<in> S. \<Union> s \<in> {'s_min', 's_max}.
    \<Union> a \<in> {'alpha_min', 'alpha_max}. bogen s a x;
  R = ^Vektor2DMenge{ergebnis_daten, *ergebnis_laenge}

  in
  B \<subteq> konvexe_huelle R
}
@*/

SAMStatus punktmenge_berechnen( Laenge s_min, Laenge s_max,
    WinkelRad alpha_min, WinkelRad alpha_max,
    Int32 l,
    const Vektor2D * startpunkte_daten,
    Int32 startpunkte_laenge,
    Vektor2D * ergebnis_daten,
    Int32 ergebnis_laenge_max,
    Int32 * ergebnis_laenge );
```

Vielen Dank!