



Technische Fakultät  
Universität Bielefeld

# Vorlesung

# Softwaretest und -optimierung

Version 2012

---

Dr. Carsten Gnörlich

Rechnerbetriebsgruppe

Kap. 5 - Strukturorientiertes Testen II

(= Kap. 9 aus Riedemann)

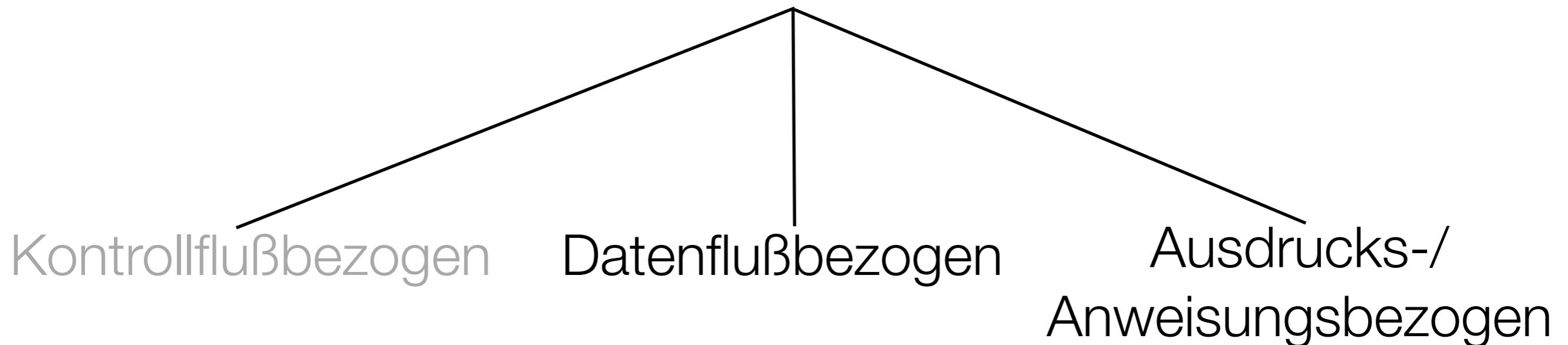
# Implementierungsorientiertes Testen

---

Grundidee:

- Betrachten der Programmstruktur
- Annahme daß jede Programmanweisung fehlerhaft sein kann

## Implementierungsorientiertes Testen



# Fehlermöglichkeiten

---

- **Kontrollfluß** (Anweisungen, Wege, boolesche Ausdrücke) ✓
- Anweisungen selbst können fehlerhaft sein:
  - **Anweisung falsch**
    - Spezialfälle: boolescher Ausdruck ✓  
oder Bereichsfehler
    - beliebiger Rechenfehler
  - **Anweisung korrekt**, aber die referenzierten Werte sind falsch
    - Datenflußbezogener Test



# Ausdrucksbezogenes Testen - Bereichsfehler finden

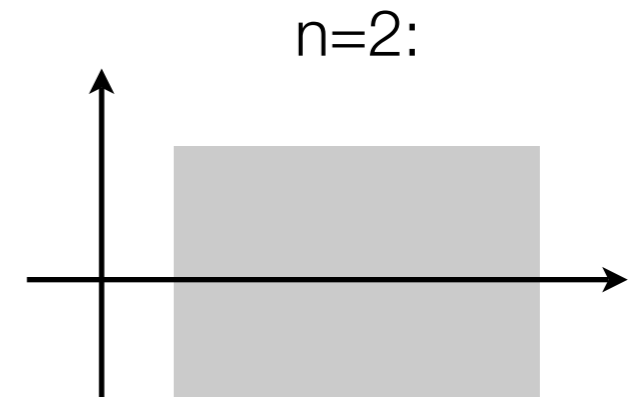
# Motivation von Bereichsfehlern

---

- richtig wäre:  $\text{if}(A > 1 \text{ and } B = 0)$
  - realisiert wurde:  $\text{if}(A > 2 \text{ and } B = 0)$
- ➔ wird beim Testen von booleschen Ausdrücken nur per Zufall gefunden

## Beobachtung:

- Kontrollflußweg durch n Variablen eingeschränkt



- geometrische Interpretation als Teilmenge im n-dimensionalen Raum
- Bereichsfehler verschiebt die Oberfläche(n) der Teilmenge
- Spezialfall 2 Variablen: Fläche in (x/y)-Koordinatensystem

# Bereichsüberdeckung

---

Ist ein Bereich durch eine UND-Verknüpfung über  $<, \leq, \geq, >$  beschrieben und hat der Eingabebereich lineare Grenzen in 2 Variablen,

so teste wie folgt:

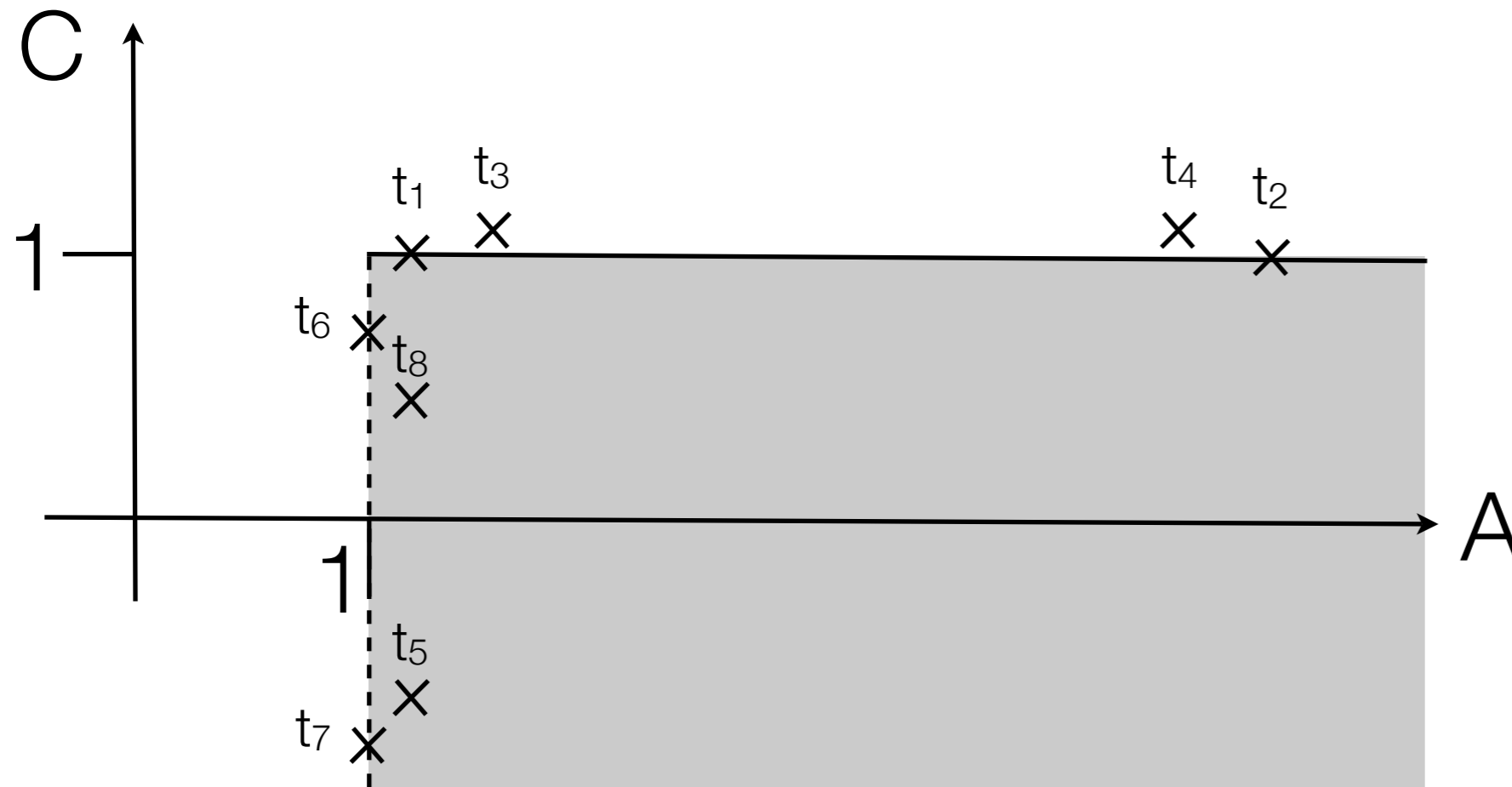
a) je zwei Testdaten auf der Grenze

b1) ein Testdatenpaar außerhalb der Grenzen für  $\leq, \geq$

b2) ein Testdatenpaar innerhalb der Grenzen für  $<, >$

# Beispiel

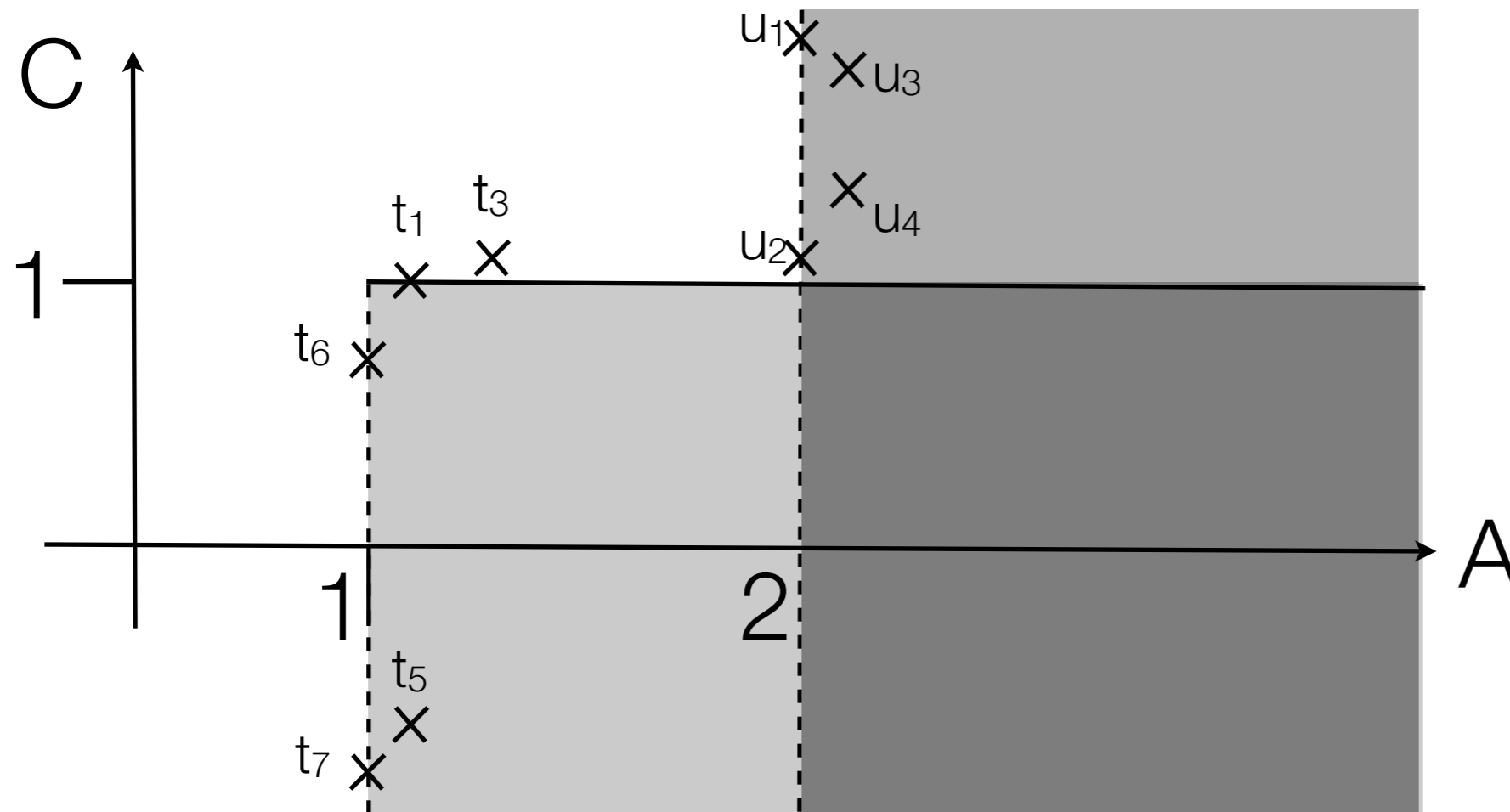
Bedingung „ $A > 1$  and  $C \leq 1$ “



Abstand der außen/innen liegenden Testfälle sei kleinstmöglich  
→ bei jeder Verschiebung der Fläche wechselt mind. ein Testfall die Seite

# Erweiterung um „ODER“

Bedingung „(A > 1 and C ≤ 1) or A > 2“



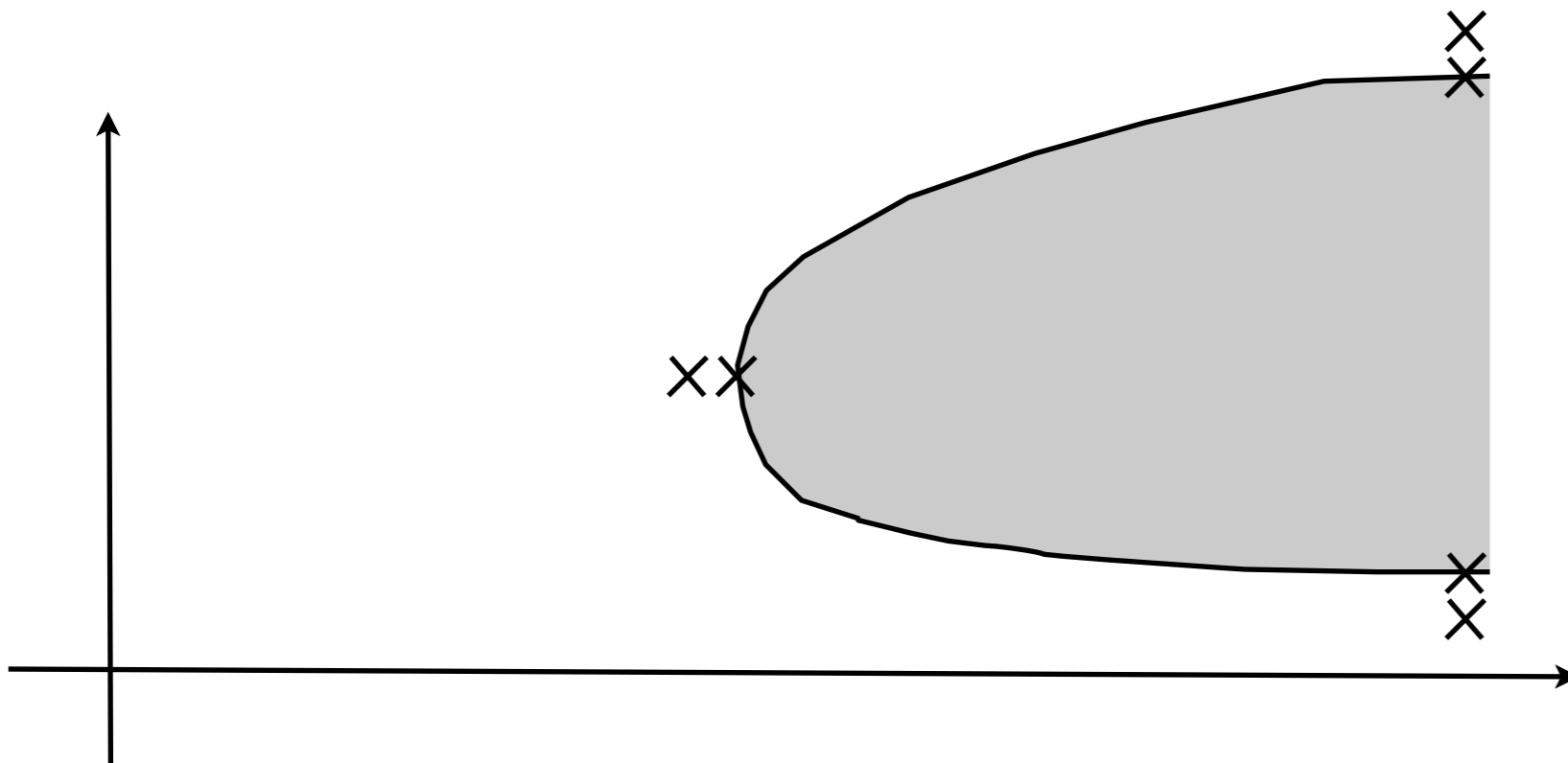
Hinweis: Testdaten mit  $C \leq 1$  und  $A = 2 + \varepsilon$  werden durch  $A > 2$  maskiert



# Verallgemeinerungen

---

- für  $n$  Variablen spannen die Grenzen eine  $n$ -dimensionale Hyperebene auf  
→  $n$  „linear unabhängige“ Testpunkte wählen
- für nicht-lineare Bereiche Extrema testen:





Ausdrucksbezogenes Testen  
- allem. Programmanweisungen

# Berechnungsfehleraufdeckung

---

1. Aufstellen eines **Fehlermodells** für die Funktion/Anweisung  $f$

- $F_f$  = Menge aller Fkt. die durch Fehler aus  $f$  entstehen können
  - außerdem sei  $f \in F_f$
- kompetente Programmier-Hypothese

2. Bestimme einen **verlässlichen** Test  $T$  für  $F_f$  und  $f$ :

$\forall f' \text{ aus } F_f \text{ gilt:}$

$$\forall t \in T: f'(t) = f(t) \Rightarrow f' = f$$

Bemerkung:

- nicht alle Fehler können getestet werden (Erfahrung  $\rightarrow$  Fehlermodell)

# Betrachtete Fehlermodelle

---

1. Datenzugriff
2. Datenspeicherung
3. arithmetischer Ausdruck
4. arithmetische Relation
5. Boolescher Ausdruck

# Datenzugriffs-Fehler

---

**Fehlerart:** Zugriff auf eine falsche Variable

**Testdaten:** Alle Variablen für die zu testende Zuweisung mit verschiedenen Werten belegen

Beispiel:

```
int binary_search(char *key, int n)
{ int npos=0;
  int low=1;
  int high=n;
  int mid=(low+high)/2;

  /* Suche mit Hilfe von low, mid, high */
```

|  $n \geq 5$  wählen

# Datenspeicherungs-Fehler

---

**Fehlerart:** Speichern eines Wertes in eine falsche Variable

**Testdaten:** Die zu testende Zuweisung muß alle Variablen mit Werten belegen die sich von den vorherigen Werten unterscheiden

Beispiel:

```
int *liste = malloc(n*sizeof(int));
```

```
for(i=0; i<n; i++)  
    liste[i] = 42; /* initialer Wert */
```

```
...
```

```
if(...) liste[j] = y; /* Wähle y != 42 um diese Anweisung zu testen */
```

# Fehler in arithmetischen Ausdrücken

---

**Fehlerart:** Ausdrücke über  $+, -, *, /$  falsch zusammengesetzt

**Testdaten:**

a) für einfache additive/multiplikative Fehler: neutrale Elemente vermeiden

Bsp:  $g(x) = ax + b \quad \rightarrow a, x \neq \{0, 1\}$  und  $b \neq 0$  nehmen

b) ansonsten mathematische Eigenschaften des Ausdrucks nutzen

Bsp: Für ein Polynom vom Grad  $n$  reichen  $n+1$  Testfälle

c) für endliche / „böse“ Konstrukte gegen Referenzimplementierungen testen

Bsp: Primkörper gegen Maple/Mathematica testen

- Polynom hat max.  $n$  Nullstellen und damit max.  $n$  gleiche Werte zu Polynom gleichen Grades  
(es sei denn der Fehler ändert den Grad - kompetente Programmierhypothese!)

# Fehler in arithmetischen Relationen

---

**Fehlerart:** a) falsches Symbol aus  $\leq < = > \geq \neq$  gewählt

b) falscher Bereich:  $(E+k) r 0$  statt  $(E+k') r 0$ ,  $r \in \{\leq < = > \geq \neq\}$

**Testdaten:** Teste jeweils die Grenzwerte, an denen der Wert sich ändert.

Beispiel: `if(a - 7.5 == 0.0) {...}`  $\rightarrow a = 7.5 \pm \varepsilon$  testen

Nebenbei: Test von Floats auf Gleichheit ist eine schlechte Idee

Besser: `if(fabs(a-7.5) < EPSILON) { }` mit geeignet kleinem Wert für EPSILON



# Fehler im booleschen Ausdruck

---

**Fehlerart:** boolescher Ausdruck falsch konstruiert

**Testdaten:**

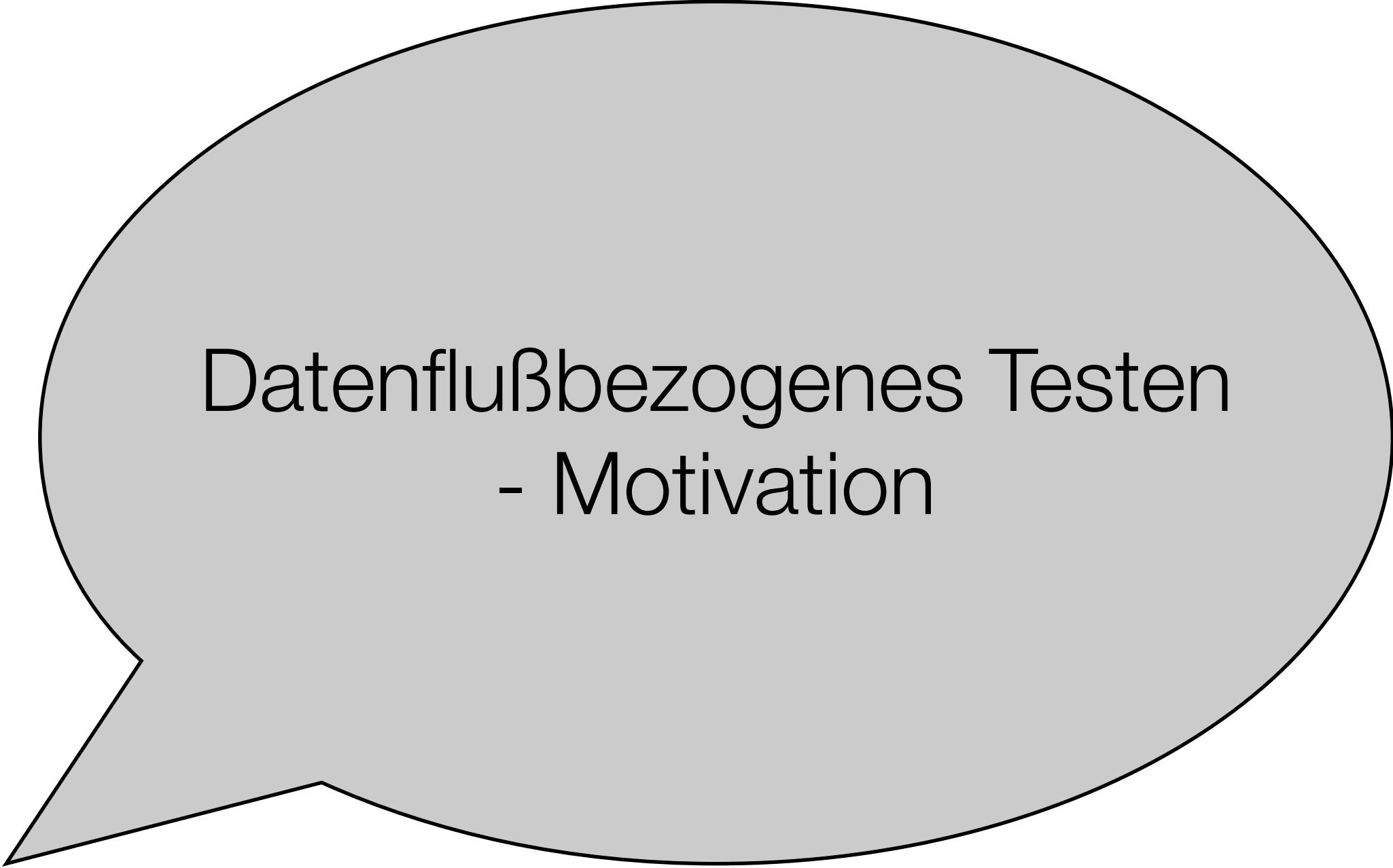
a) falls boolescher Ausdruck Kontrollfluß steuert

→  $C_2(M)$ -Überdeckung, siehe letzte Vorlesung

(Mehrfachbedingungsüberdeckung)

b) falls Ergebnis des booleschen Ausdrucks Rückgabewert ist

→ analoges Vorgehen; Rückgabewert ist Ausgabe des Programmteils



# Datenflußbezogenes Testen - Motivation

# Motivation und Ansatz

---

Die Anweisungen selbst sind korrekt, aber

- die referenzierten Werte werden vorher falsch berechnet

Teile Anweisungen in zwei Klassen auf:

- Anweisungen die den Wert einer Variablen berechnen (definieren)
  - Anweisungen die diesen Variablenwert benutzen (referenzieren)
- verfolge die Interaktion der jeweiligen Anweisungspaare
- Analyse des „Datenflusses“

# Datenflußgraph

---

Ein Datenflußgraph ist ein Kontrollflußgraph, dessen Knoten  $k$  mit folgenden Mengen annotiert sind:

**DEF**( $k$ ): Menge der Variablen  $x$ , denen innerhalb des Knotens ein Wert zugewiesen wird und nicht wieder später undefiniert wird.

**UNDEF**( $k$ ): Menge der Variablen, die innerhalb des Knotens undefiniert und nicht wieder erneut belegt werden.

**REF**( $k$ ): Menge der Variablen, die innerhalb des Knotens referenziert werden (und vorher nicht undefiniert werden).


Bem: Referenz von undef. Variablen  $\rightarrow$  Datenflußanomalie (später)

+ die Einschränkungen auf der nächsten Seite

# Einschränkungen für Knoten im Datenflußgraphen

---

- keine lokalen Datenflüsse innerhalb des Knotens  
(die gleiche Variable definieren und danach referenzieren)  
→ Knoten bei Bedarf aufteilen
- Module mit Ein-/Ausgabe erhalten zusätzlich Knoten  $K_{\text{ein}}$  und  $K_{\text{aus}}$
- Entscheidungsknoten dürfen Variablen nur referenzieren  
also Seiteneffekte wie `if(a++ > 0)` in zwei Knoten aufteilen



# Datenflußbezogenes Testen - einfache Kriterien

# Alle defs-Kriterium

---

Wähle eine Testdatenmenge  $T$ ,  
die für jede Variable  $X$  und jede Definition von  $X$   
mindestens einen Weg enthält auf dem  $X$  referenziert wird.

Bemerkungen:

- es kann mehr als 1 Referenz zu einer Definition geben,  
aber nur eine wird getestet

# alle Def/Ref-Interaktionen

---

Wähle eine Testdatenmenge  $T$ ,  
die alle Paare von Definitionen und Referenzen einer Variablen testet.

Bemerkung:

- unter Umständen werden nicht alle Entscheidungskanten ausgeführt



# alle Referenzen

---

Wähle eine Testdatenmenge  $T$ ,

die zu allen Paaren von Definitionen und Referenzen auch die unmittelbaren Nachfolgeknoten des Referenzknotens ausführt.

Motivation: Referenzen in Entscheidungsbäumen besser bewerten


- if-Anweisung selbst hat keinen Effekt
- erst die Aktion im then... / else...-Teil generiert meßbares Ergebnis

# Bemerkung

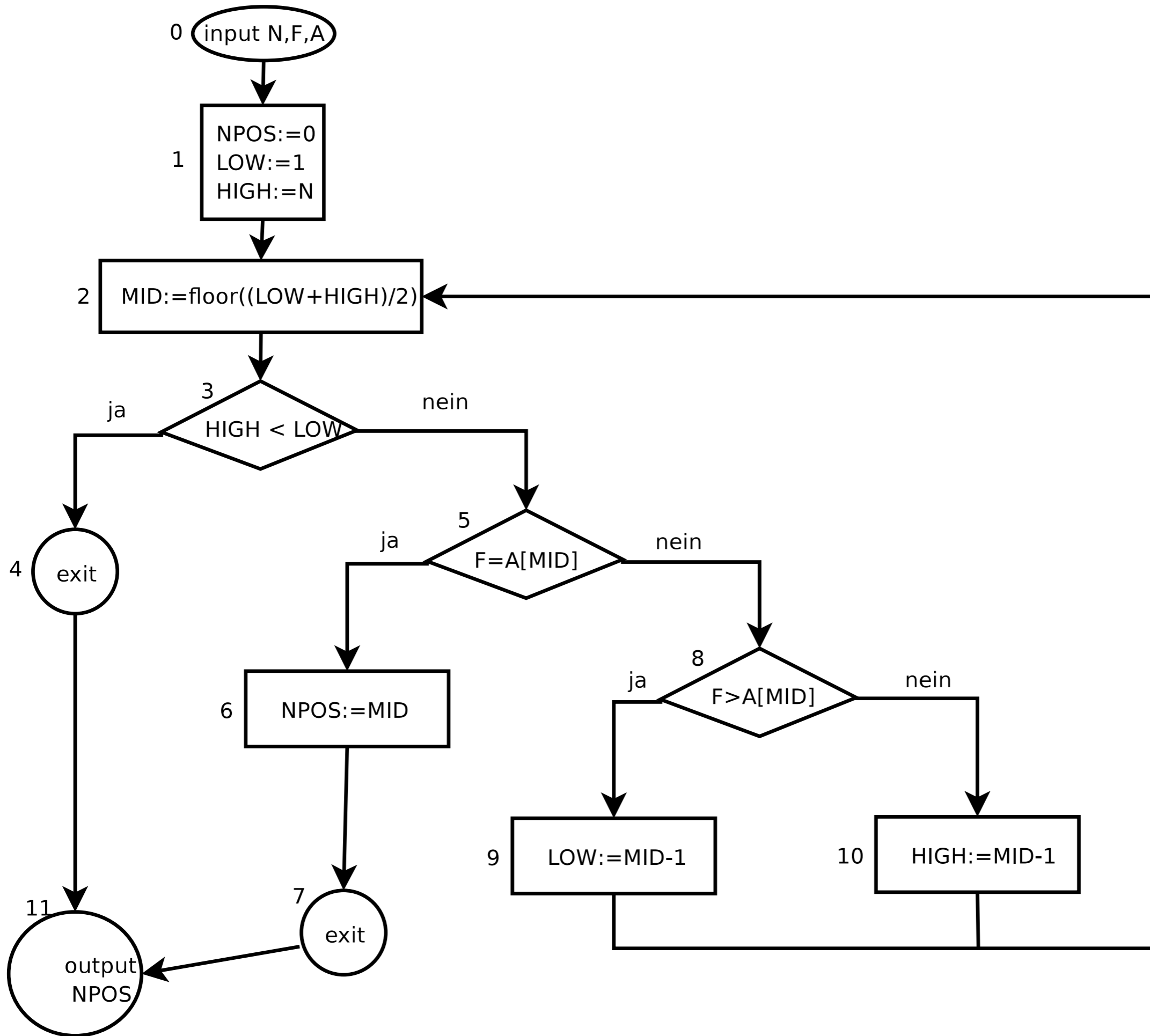
---

Testen von Def/Ref-Paaren geschieht jeweils nur auf einem Weg:

- $x$  wird auf allen Wegen zwischen Def und Ref nicht verändert
- ➔ Datenfluß-Fehler bzgl.  $x$  können auf diesen Wegen nicht entstehen



# Datenflußbezogenes Testen - Verkettung von Datenflüssen



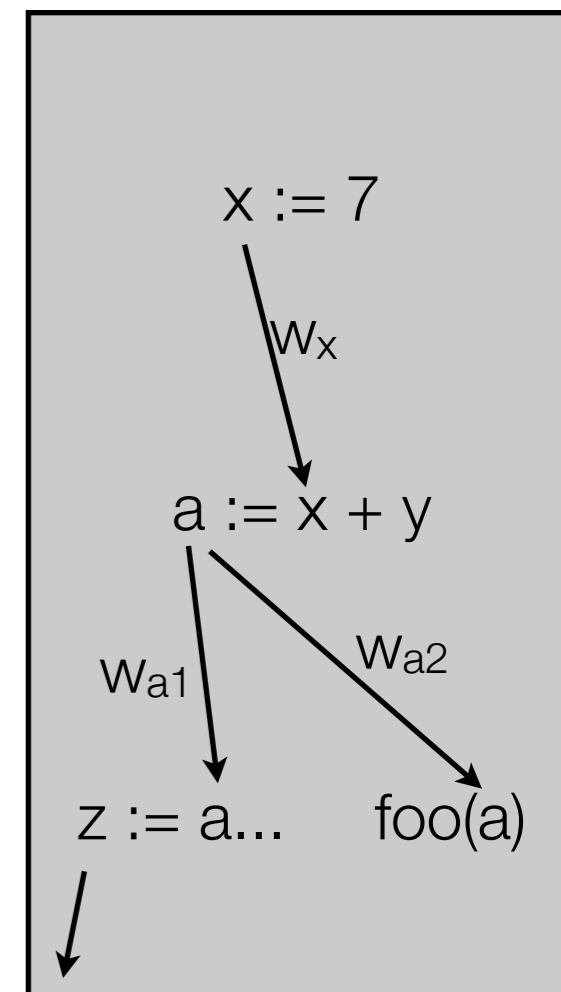
# k-DR-Interaktion

Für  $k \geq 2$  heißt die Folge  $(n_1, x_1, n_2, x_2, \dots, x_{k-1}, n_k)$  eine k-DR-Interaktion gdw:

1.  $n_1, n_2, \dots, n_k$  paarweise verschiedene Knoten des Datenflußgraphen sind, mit der möglichen Ausnahme  $n_1 = n_k$
2.  $x_1, \dots, x_{k-1}$  Variable sind (gleiche oder verschiedene)
3. für jedes  $i$  mit  $1 \leq i \leq k$  gibt es einen Weg  $w_i$  so daß gilt:
  - $x_i$  wird in Knoten  $n_i$  definiert
  - über  $w_i$  wird in Knoten  $n_{i+1}$  eine Referenz von  $x_i$  erreicht

Einschränkung: nur eine Zuweisung pro Knoten  
(Knoten ggf. aufteilen)

Anschaulich: „Übergabekette“ von Variablenwerten verfolgen



# alle k-DR-Interaktionen-Kriterium

---

Wähle eine Testmenge T,

die alle k-DR-Interaktionen bis zu der Länge k ausführt

und in den Wegen jeweils auch noch der Nachfolgeknoten des letzten Interaktionselementes enthalten ist.

## Bemerkungen

- für  $k=2$ : äquivalent mit „alle Referenzen“

# Ende der heutigen Vorlesung

---

**Danke fürs Zuhören!**

**Bis nächste Woche :-)**