

Anwendungsgebiete mehrwertiger Logik

Anwendungsgebiete

- Unabhängigkeitsbeweise,
- Modellierung undefinierter Funktions- und Prädikatswerte in der Spezifikation und Verifikation von Programmen,
- Semantik natürlicher Sprache, z.B. zur Modellierung von Präsuppositionen,
- in der Theorie der logischen Programmierung zur deklarativen Beschreibung der operationalen Semantik der Negation,
- Modellierung elektronischer Schaltkreise,
- zur Modellierung von Vagheit und Unbestimmtheit, z.B. in der Theorie der Intervallarithmetik.

Logik mit partiellen Funktionen

Hat umgekehrt eine Implikation

$$\forall \vec{n} (f_1(\vec{n}) = f_2(\vec{n}) \Rightarrow g_1(\vec{n}) = g_2(\vec{n}))$$

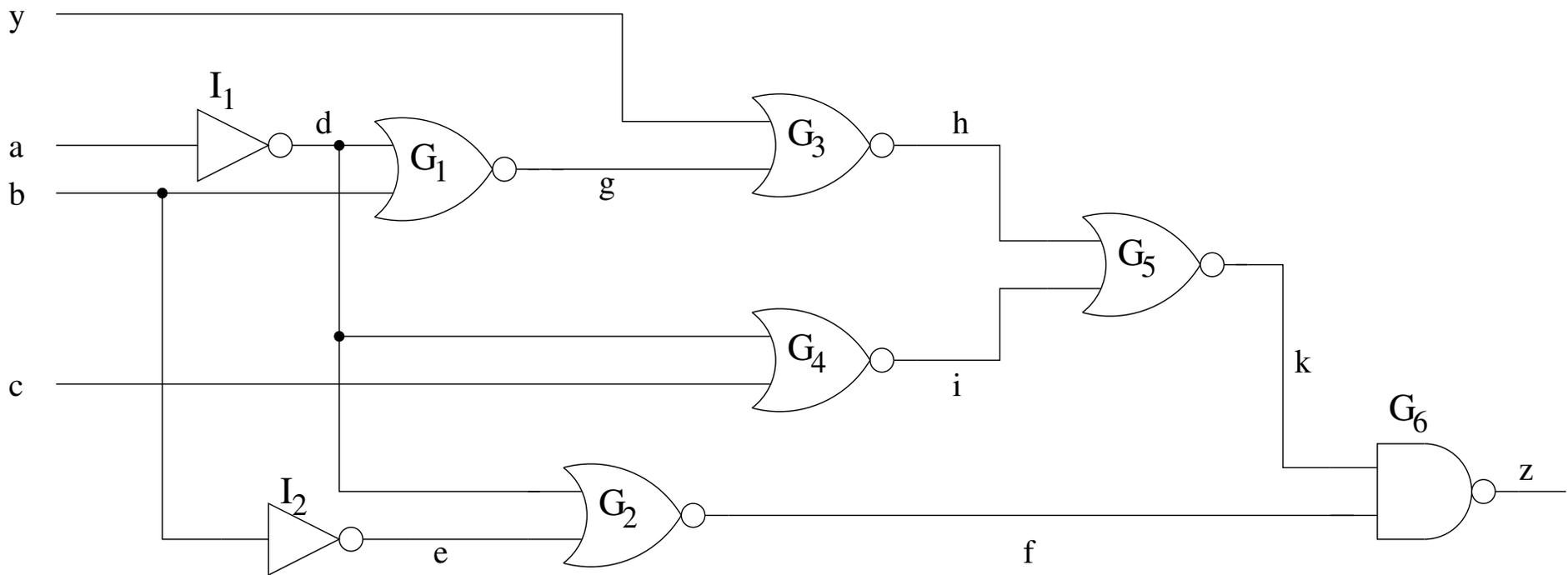
den Wahrheitswert u , so gilt immer noch für alle \vec{n} , für die alle $f_i(\vec{n})$ und $g_i(\vec{n})$ definiert sind

$$f_1(\vec{n}) = f_2(\vec{n}) \rightarrow g_1(\vec{n}) = g_2(\vec{n})$$

im 2-wertigen Sinn.

Kombinatorischer Schaltkreis

Beispiel



Die Logik \mathcal{L}_D^4

Die vierwertige Logik \mathcal{L}_D^4 besitzt die Wahrheitswerte

$$\{1, 0, D, \bar{D}\}$$

Semantik:

Sei C ein Schaltkreis und FM ein Fehlermodell. Leitungen a der Schaltung C werden als logische Variable aufgefasst.

$a_C \in \{0, 1\}$ sei der Wert von a bei korrekter Schaltung C ,

$a_F \in \{0, 1\}$ sei der Wert von a in C mit Fehler FM .

Der Wahrheitswert in \mathcal{L}_D^4 berechnet sich wie folgt:

$$a_4 = 1 \text{ falls } a_C = 1 \text{ und } a_F = 1$$

$$a_4 = 0 \text{ falls } a_C = 0 \text{ und } a_F = 0$$

$$a_4 = D \text{ falls } a_C = 1 \text{ und } a_F = 0$$

$$a_4 = \bar{D} \text{ falls } a_C = 0 \text{ und } a_F = 1$$

Wahrheitstabellen für \mathcal{L}_D^4

| <i>NAND</i> | 0 | 1 | <i>D</i> | \bar{D} |
|-------------|---|-----------|-----------|-----------|
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | \bar{D} | <i>D</i> |
| <i>D</i> | 1 | \bar{D} | \bar{D} | 1 |
| \bar{D} | 1 | <i>D</i> | 1 | <i>D</i> |

| <i>NOR</i> | 0 | 1 | <i>D</i> | \bar{D} |
|------------|-----------|---|-----------|-----------|
| 0 | 1 | 0 | \bar{D} | <i>D</i> |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| <i>D</i> | \bar{D} | 0 | \bar{D} | 0 |
| \bar{D} | <i>D</i> | 0 | 0 | <i>D</i> |

| <i>X</i> | 0 | 1 | <i>D</i> | \bar{D} |
|-------------|---|---|-----------|-----------|
| <i>NOTX</i> | 1 | 0 | \bar{D} | <i>D</i> |

Beschreibung des Schaltkreises

durch Boolesche Gleichungen

$$d = \neg a$$

$$h = \neg(y \vee g)$$

$$e = \neg b$$

$$i = \neg(d \vee c)$$

$$f = \neg(d \vee e)$$

$$k = \neg(h \vee i)$$

$$g = \neg(d \vee b)$$

$$z = \neg(f \wedge k)$$

Testgenerierung

\mathcal{L}_D^4 -Gleichungen zur Testgenerierung

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad e = \neg b$$

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad f = \neg(d \vee e)$$

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad g = \neg(d \vee b)$$

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad h = \neg(y \vee g)$$

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad i = \neg(d \vee c)$$

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad k = \neg(h \vee i)$$

$$\{1, 0, D, \bar{D}\} \quad z = \neg(f \wedge k)$$

$$\{1\}a$$

$$\{1, 0\}b$$

$$\{1, 0\}c$$

$$\{1, 0\}y$$

$$\{D, \bar{D}\}z$$

$$\{\bar{D}\}d$$

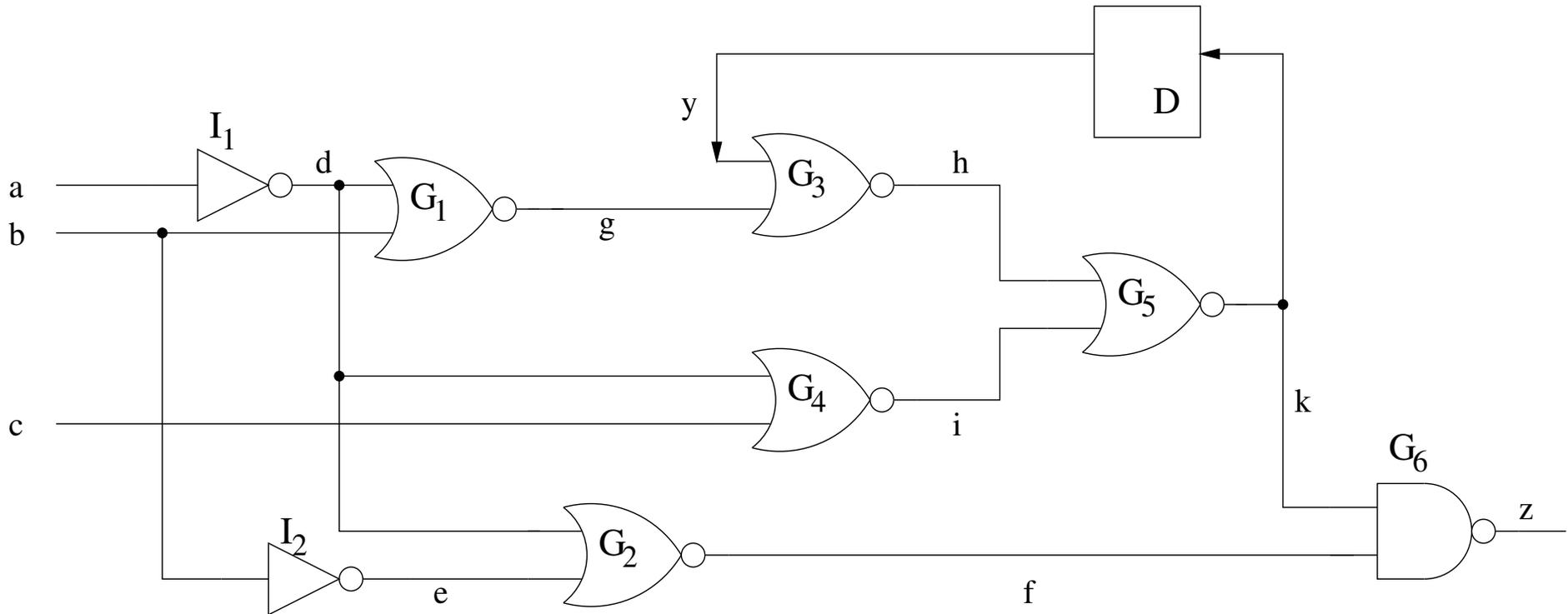
Beobachtung

Die Testmuster für einen kombinatorischen Schaltkreis
mit einem Fehler

sind genau

die erfüllenden Belegungen des zugehörigen \mathcal{L}_D^4 -Gleichungssystems.

Beispiel: sequentieller Schaltkreis



Konjunktion in der Logik von Muth

| | | | | | | | | | |
|-----------|---|-------|-----------|-------|-------|-----------|-------|-------|-----------|
| und | 0 | $0/x$ | \bar{D} | $x/0$ | x | $x/1$ | D | $1/x$ | 1 |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| $0/x$ | 0 | $0/x$ | $0/x$ | 0 | $0/x$ | $0/x$ | 0 | $0/x$ | $0/x$ |
| \bar{D} | 0 | $0/x$ | \bar{D} | 0 | $0/x$ | \bar{D} | 0 | $0/x$ | \bar{D} |
| $x/0$ | 0 | 0 | 0 | $x/0$ | $x/0$ | $x/0$ | $x/0$ | $x/0$ | $x/0$ |
| x | 0 | $0/x$ | 0 | $x/0$ | x | x | $x/0$ | x | x |
| $x/1$ | 0 | $0/x$ | \bar{D} | $x/0$ | x | $x/1$ | $x/0$ | x | $x/1$ |
| D | 0 | 0 | 0 | $x/0$ | $x/0$ | $x/0$ | D | D | D |
| $1/x$ | 0 | $0/x$ | $0/x$ | $x/0$ | x | x | D | $1/x$ | $1/x$ |
| 1 | 0 | $0/x$ | \bar{D} | $x/0$ | x | $x/1$ | D | $1/x$ | 1 |

Disjunktion in der Logik von Muth

| | | | | | | | | | |
|-----------|-----------|-----------|-----------|-----|-----|-----|-----|-----|---|
| oder | 0 | 0/x | \bar{D} | x/0 | x | x/1 | D | 1/x | 1 |
| 0 | 0 | 0/x | \bar{D} | x/0 | x | x/1 | D | 1/x | 1 |
| 0/x | 0/x | 0/x | \bar{D} | x | x | 0/x | 1/x | 1/x | 1 |
| \bar{D} | \bar{D} | \bar{D} | \bar{D} | x/1 | x/1 | x/1 | 1 | 1 | 1 |
| x/0 | x/0 | x | x/1 | x/0 | x | x/1 | D | 1/x | 1 |
| x | x | x | x/1 | x | x | x/1 | 1/x | 1/x | 1 |
| x/1 | x/1 | x/1 | x/1 | x/1 | x/1 | x/1 | 1 | 1 | 1 |
| D | D | 1/x | 1 | D | 1/x | 1 | D | 1/x | 1 |
| 1/x | 1/x | 1/x | 1 | 1/x | 1/x | 1 | 1/x | 1/x | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

Negation in der Logik von Muth

| | | | | | | | | | |
|-------|---|-------|-----------|-------|-----|-------|-----------|-------|---|
| W | 0 | $0/x$ | \bar{D} | $x/0$ | x | $x/1$ | D | $1/x$ | 1 |
| not W | 1 | $1/x$ | D | $x/1$ | x | $x/0$ | \bar{D} | $0/x$ | 0 |