Rechnen mit Falschheit und Wahrheit

# Teil II

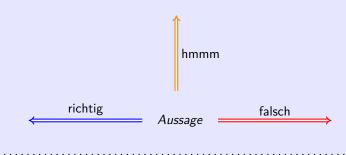
# Grundlagen

Grundlagen

Ralf Hinze

Repetitorium

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit

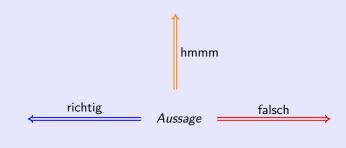


Die leere endliche Abbildung  $\varnothing$  bildet alles auf sich selbst ab.

Ralf Hinze

Repetitorium

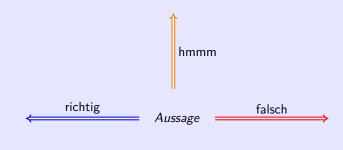
dechnen mit Falschheit und Vahrheit



Die leere endliche Abbildung  $\varnothing$  bildet alles auf sich selbst ab.

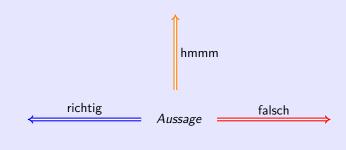
falsch

technen mit Falschheit und Vahrheit



Für endliche Abbildungen gilt immer  $\varphi_1, \varphi_2 = \varphi_2, \varphi_1.$ 

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit

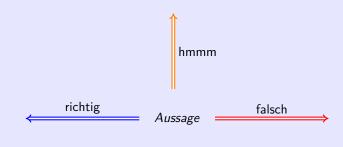


Für endliche Abbildungen gilt immer

falsch

 $\varphi_1, \varphi_2 = \varphi_2, \varphi_1.$ 

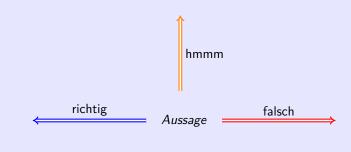
echnen mit alschheit un Vahrheit



Für endliche Abbildungen gilt immer  $\emptyset, \varphi = \varphi = \varphi, \emptyset.$ 

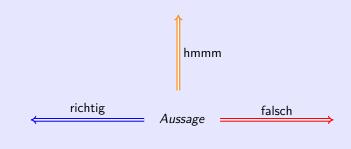
Repetitorium

Rechnen mit Falschheit und Wahrheit

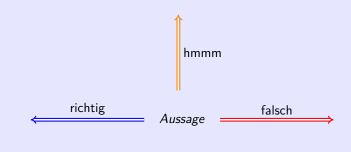


richtig Für endliche Abbildungen gilt immer  $\varnothing, \varphi = \varphi = \varphi, \varnothing.$ 

echnen mit alschheit un Vahrheit

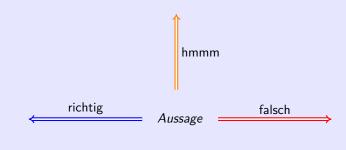


Für  $x \notin dom \varphi$  gilt  $\varphi(x) = x$ .



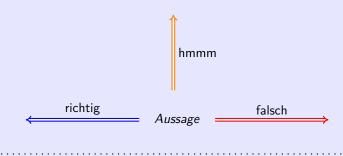
Für 
$$x \notin dom \varphi$$
 gilt  $\varphi(x) = x$ .

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit



Für  $x \notin dom \varphi$  ist  $\varphi(x)$  nicht definiert.

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit

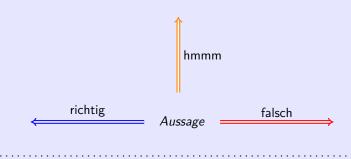


richtig Für  $x \notin dom \ \varphi$  ist  $\varphi(x)$  nicht definiert.

Ralf Hinze

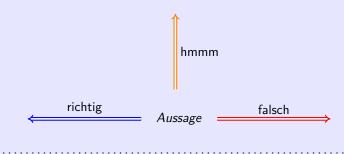
Repetitorium

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit



true ist ein Wert

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit

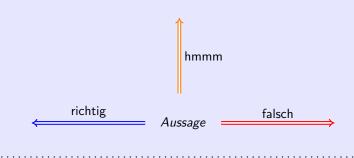


richtig true ist ein Wert

Ralf Hinze

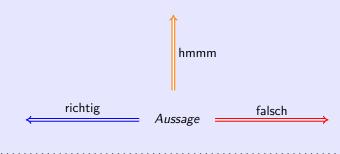
Repetitorium

dechnen mit Falschheit und Vahrheit



true ist ein Ausdruck

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit



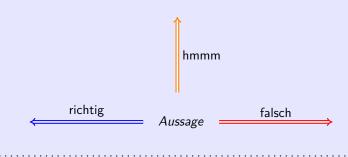
richtig true ist ein Ausdruck

Grundlagen

Ralf Hinze

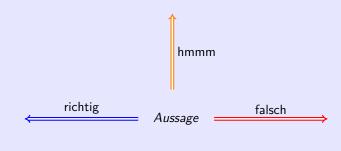
Repetitorium

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit



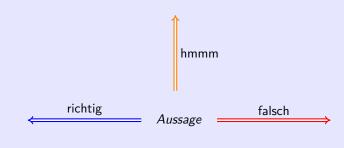
true wertet zu true aus

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit



richtig true wertet zu true aus

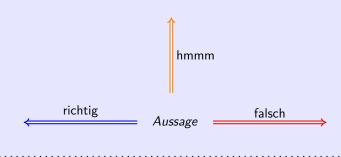
echnen mit alschheit un Vahrheit



(if 47 > 11 then 1 else 0) + 9 ist wohlgetypt

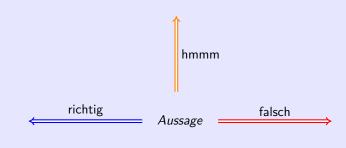
Repetitorium

Rechnen mit Falschheit und Vahrheit



richtig (if 47 > 11 then 1 else 0) + 9

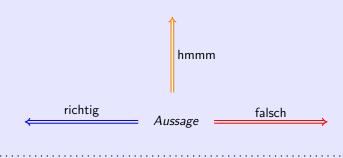
echnen mit alschheit un Vahrheit



(if 47 > 11 then 1 else 0) + 9 wertet zu 10 aus

Ralf Hinze

Repetitorium



richtig (if 
$$47 > 11$$
 then  $1$  else  $0$ )  $+ 9$  wertet zu  $10$  aus

# 3. Knobelaufgabe #2

Grundlagen

Ralf Hinze

Repetitorium

In einer dunklen Höhle leben Zwerge, die entweder eine weiße oder eine schwarze Mütze aufhaben. Einmal im Jahr dürfen sie die Höhle verlassen und bekommen eine Aufgabe gestellt. Lösen sie diese, sind sie frei. Misslingt die Lösung, müssen sie zurück in die Finsternis.

In diesem Jahr lautet die Aufgabe: Stellt euch nebeneinander so auf, dass die Zwerge mit einer weißen Mütze auf der linken Seite stehen und die mit schwarzer Mütze auf der rechten. Keiner der Zwerge kann die Farbe seiner eigenen Mütze sehen. Zudem dürfen die Zwerge weder miteinander reden noch sich auf sonstige Weise verständigen oder einander Hinweise geben, etwa mit der Hand oder den Augen. Auch Tricks wie die Verwendung von Spiegeln sind verboten.

Nicht verboten ist den Zwergen aber, ihren Verstand zu nutzen. Und in der Tat bekommen sie es auf Anhieb hin, sich nach der Farbe der Mützen getrennt aufzustellen. Wie haben Sie das bloß angestellt?

# 4. A tribute to George Boole (1815–1864)

Grundlagen Ralf Hinze

Rechnen mit Falschheit und Wahrheit

Der englische Mathematiker George Boole entwickelte in seiner Schrift "The Mathematical Analysis of Logic"' von 1847 den ersten algebraischen Logikkalkül und begründete damit die moderne mathematische Logik.



Boole stellte die Wahrheitswerte durch die Zahlen 0 und 1 dar und drückte die logischen Operationen entsprechend durch arithmetische Operationen aus.

56 OF	HYPOTHETICALS.	
1st. Disjunctive Syllo	gism.	
Either X is true, or Y is	s true (exclusive),	x + y - 2 xy = 1
But X is true,		x = 1
Therefore Y is not true	, .	$\therefore y = 0$
Either X is true, or Y is	s true (not exclusive),	x + y - xy = 1
But X is not true,		x = 0
Therefore Y is true,		∴ y = 1

# 4. A tribute to George Boole

### Grundlagen

Ralf Hinze

- ▶ 0 und 1;
- falsch und wahr;
- ► false and true;
- **▶** *f* und *t*.

# 4. Einstellige Operationen

a	g(a)
f	f oder t
t	f oder t

	а	f	t
Falschheit	f	f	f
Identität	а	f	t
Negation	$\neg a$	t	f
Wahrheit	t	t	t

### Systematik:

- das Argument wird ignoriert (konstante Funktion): 2 Operationen,
- das Argument wird nicht ignoriert: 2 Operationen.

#### Grundlagen Ralf Hinze

Repetitorium

# 4. Zweistellige Operationen

Grundlagen

Ralf Hinze

Repetitorium

g(a,b)		f	b t
а	f t		f oder t f oder t

Wahrheit

# 4. Zweistellige Operationen: Logikbrille

	a b	f f	f t	t f	t t
Falschheit Konjunktion Nicht-Implikation Projektion	$ \begin{array}{c} f \\ a \wedge b \\ \neg(a \rightarrow b) \\ a \end{array} $	f	f	f f t	f
Nicht-Umkehrimplikation Projektion Nicht-Äquivalenz Disjunktion	$ \neg(a \leftarrow b) \\ b \\ \neg(a \leftrightarrow b) \\ a \lor b $		t	f f t t	
Nicht-Disjunktion Äquivalenz Nicht-Projektion Umkehrimplikation	$   \begin{array}{c}     \neg(a \lor b) \\     a \leftrightarrow b \\     \neg b \\     a \leftarrow b   \end{array} $	t		f f t	
Nicht-Projektion Implikation Nicht-Konjunktion Wahrheit	$egin{aligned} &\lnot a \ a  ightarrow b \ \lnot (a \wedge b) \ t \end{aligned}$		t t t		f t f t

# 4. Zweistellige Operationen: Ordnungsbrille

	a b		f t	t f	
kleinste Element	f	f	f	f	f
Minimum	$a \downarrow b$	f	f	f	
echt größer	a > b			t	f
	а	f	f	t	t
echt kleiner	a < b	f	t	f	f
	Ь			f	
ungleich	$a \neq b$	f	t	t	f
Maximum	$a \uparrow b$	f	t	t	t
	$\neg(a \uparrow b)$	t	f	f	f
gleich	$\hat{a} = \hat{b}$	t	f	f	t
	$\neg b$	t	f	t	f
größer gleich	$a \geq b$	t	f	t	t
	$\neg a$	t	t	f	f
kleiner gleich	$a \leq b$	t	t	f	t
	$\neg(a\downarrow b)$	t	t	t	f
größte Element	t	t	t	t	t

Grundlagen

Ralf Hinze

	a b	f f		t f	
Konjunktion (AND)	f a && b a && not b a	f f	f f	f f t	t f
Exklusive Disjunktion (XOR) Disjunktion (OR)	$egin{aligned} & \textit{not a \&\& b} \\ & \textit{b} \\ & \textit{a} <> \textit{b} = \textit{a} \oplus \textit{b} \\ & \textit{a} \mid \mid \textit{b} \end{aligned}$	f f		f t	
Nicht-Disjunktion (NOR)	not (a     b) a = b not b a     not b	t t	f f	f f t	t f
Nicht-Konjunktion (NAND)	not a not a    b not (a && b) t	t	t t t	f f t	f t f t

Bleiben Sie flexibel ...

### Systematik:

- beide Argumente werden ignoriert (konstante Funktion): 2 Operationen,
- ein Argument wird ignoriert:  $2 \times 2$  Operationen,
- **kein** Argument wird ignoriert:  $2 \times 5$  Operationen:

positiv nega- tiv	$a \wedge b$ $\neg(a \wedge b)$	$a \rightarrow b$ $\neg (a \rightarrow b)$	$a \leftarrow b$ $\neg(a \leftarrow b)$	$a \leftrightarrow b$ $\neg(a \leftrightarrow b)$	$a \lor b$ $\neg(a \lor b)$
positiv nega- tiv	$a \downarrow b$ $\neg(a \downarrow b)$	$a \le b$ a > b	$a \ge b$ a < b	a = b $a \neq b$	$a \uparrow b$ $\neg(a \uparrow b)$

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- ▶ Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- ▶ Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  " $\swarrow$ " mit  $a \swarrow b = a$  ist …
- ightharpoonup ,, ightharpoonup '' mit  $a \swarrow b = \neg a$  ist ...
- ▶ "→" ist ...
- ▶ "∧" ist ...
- ,," ist ...

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- ▶ Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- ▶ Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  "wit  $a \checkmark b = a$  ist assoziativ.
- $\blacktriangleright$  ,,  $\swarrow$  " mit  $a \swarrow b = \neg a$  ist ...
- ▶ "→" ist ...
- ▶ "∧" ist ...
- ,," ist ...

Wahrheit

Die Operation ⊗ ist *assoziativ* genau dann, wenn

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  ,,  $\swarrow$  " mit  $a \swarrow b = a$  ist assoziativ.
- $\blacktriangleright$  " mit  $a \checkmark b = \neg a$  ist nicht assoziativ.
- ▶ ..→" ist ...
- ▶ ..∧" ist ...
- ,," ist ...

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  ,,  $\swarrow$  " mit  $a \swarrow b = a$  ist assoziativ.
- $\blacktriangleright$  "" mit  $a \checkmark b = \neg a$  ist nicht assoziativ.
- ▶ "→" ist nicht assoziativ.
- ▶ ..∧" ist ...
- .. " ist ...

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- ▶ Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- ▶ Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  "\sqrt{" mit } a \sqrt{ } b = a ist assoziativ.
- ▶ " $\checkmark$ " mit  $a \checkmark b = \neg a$  ist nicht assoziativ.
- ▶ "→" ist nicht assoziativ.
- ▶ "∧" ist assoziativ.
- ,," ist ...

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- ▶ Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- ▶ Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  " mit  $a \swarrow b = a$  ist assoziativ.
- ▶ " $\checkmark$ " mit  $a \checkmark b = \neg a$  ist nicht assoziativ.
- ▶ "→" ist nicht assoziativ.
- ▶ "∧" ist assoziativ.
- ▶ "↔" ist assoziativ:

$$(a \leftrightarrow b) \leftrightarrow c = a \leftrightarrow (b \leftrightarrow c)$$

Die Operation ⊗ ist *assoziativ* genau dann, wenn

$$(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$$

Warum ist die Eigenschaft von Bedeutung?

- ▶ Mathematik:  $a \otimes b \otimes c \otimes d$  kann ohne Klammern notiert werden.
- ▶ Informatik: beliebige Auswertungsreihenfolge, sequentiell oder parallel.

- $\blacktriangleright$  ", " mit  $a \swarrow b = a$  ist assoziativ.
- ▶ " $\checkmark$ " mit  $a \checkmark b = \neg a$  ist nicht assoziativ.
- ▶ "→" ist nicht assoziativ.
- ▶ "∧" ist assoziativ.
- "=" ist assoziativ:

$$((a = b) = c) = (a = (b = c))$$

Wahrheit

Rechnen mit Falschheit und

Eine weitere Eigenschaft:

$$(\neg a = b) = \neg(a = b) = (a = \neg b)$$

Wenn ein Bit falsch übertragen wird, ...

Paritätsbit kann parallel berechnet werden.

Fig. Hier ist die assoziative Lesart und *nicht* die konjunktive Lesart gemeint: a = b = csteht *nicht* als Abkürzung für a = b und b = c.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von "∧" ist …
- ▶ Das neutrale Element von "∨" ist …
- $\blacktriangleright$  " $\swarrow$ " mit  $a \swarrow b = a$  hat … neutrales Element.
- → " hat ... neutrales Element.
- ▶ "=" hat … neutrales Element.
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von "∨" ist …
- $\blacktriangleright$  " $\swarrow$ " mit  $a \swarrow b = a$  hat … neutrales Element.
- ▶ "→" hat ... neutrales Element.
- "=" hat … neutrales Element.
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "wit  $a \checkmark b = a$  hat ... neutrales Element.
- → " hat ... neutrales Element.
- ▶ "=" hat … neutrales Element.
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "wit  $a \swarrow b = a$  hat kein neutrales Element.
- ,,→" hat ... neutrales Element.
- ▶ "=" hat … neutrales Element.
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "" mit  $a \swarrow b = a$  hat kein neutrales Element.
- ▶ "→" hat kein neutrales Element.
- "=" hat … neutrales Element.
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "" mit  $a \swarrow b = a$  hat kein neutrales Element.
- → " hat kein neutrales Element.
- "=" hat ein neutrales Element, nämlich …
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "" mit  $a \swarrow b = a$  hat kein neutrales Element.
- ▶ "→" hat kein neutrales Element.
- ightharpoonup ,=" hat ein neutrales Element, nämlich t.
- ▶ "≠" hat … neutrales Element.

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "" mit  $a \swarrow b = a$  hat kein neutrales Element.
- ▶ "→" hat kein neutrales Element.
- ightharpoonup ,=" hat ein neutrales Element, nämlich t.
- ▶ "≠" hat ein neutrales Element, nämlich …

$$e \otimes a = a = a \otimes e$$

- ▶ Das neutrale Element von " $\wedge$ " ist t.
- ▶ Das neutrale Element von " $\vee$ " ist f.
- $\blacktriangleright$  "" mit  $a \swarrow b = a$  hat kein neutrales Element.
- ▶ "→" hat kein neutrales Element.
- ightharpoonup ,=" hat ein neutrales Element, nämlich t.
- ightharpoonup ,, $\neq$ " hat ein neutrales Element, nämlich f.

#### Grundlagen

Ralf Hinze

Repetitorium

#### Grundlagen

Ralf Hinze

ересполип

```
\begin{array}{rcl} & \textbf{if} \ e = \textit{true then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = & \textit{if} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 \\ & \textbf{if} \ (e = \textit{true}) = \textit{true then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_2 \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_1 \ \textit{else} \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_2 \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{then} \ e_2 \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e \ \textit{false} <> \textit{not} \ e_2 \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e_2 \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ \textit{false} <> \textit{not} \ e_2 \ e_2 & = \\ & \textbf{if} \ \textit{false} <> \textit{not} \ \textit{false} <
```

#### Grundlagen

Ralf Hinze

#### Grundlagen

Ralf Hinze

Renetitorium

#### Grundlagen

Ralf Hinze

epetitorium

#### Grundlagen

Ralf Hinze

### 4. Ordnungstheoretische Eigenschaften

Grundlagen

Ralf Hinze

Rechnen mit Falschheit und

Wahrheit

Die Funktion f ist monoton (ordnungserhaltend) genau dann, wenn

$$x \le y \Rightarrow f(x) \le f(y)$$

Die Funktion g ist antiton (ordnungsumkehrend) genau dann, wenn

$$x \geq y \quad \Rightarrow \quad g(x) \leq g(y)$$

- Die Negation ist antiton.
- ► Konjunktion und Disjunktion sind monoton in beiden Argumenten.
- ▶ Die Implikation ist antiton im 1. und monoton im 2. Argument:

$$a \geq a' \wedge b \leq b' \Rightarrow (a \rightarrow b) \leq (a' \rightarrow b')$$

Quiz: Welche Operationen sind weder monoton noch antiton?

### 4. Ordnungstheoretische Eigenschaften

Die Funktion f ist monoton (ordnungserhaltend) genau dann, wenn

$$x \le y \quad \Rightarrow \quad f(x) \le f(y)$$

Die Funktion g ist antiton (ordnungsumkehrend) genau dann, wenn

$$x \geq y \quad \Rightarrow \quad g(x) \leq g(y)$$

- Die Negation ist antiton.
- ► Konjunktion und Disjunktion sind monoton in beiden Argumenten.
- ▶ Die Implikation ist antiton im 1. und monoton im 2. Argument:

$$a \geq a' \wedge b \leq b' \Rightarrow (a \leq b) \leq (a' \leq b')$$

Quiz: Welche Operationen sind weder monoton noch antiton?