

## Frage 1

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$ ,  $B$  und  $C$  Atome. Die Formel  $(A \vee \neg B) \vee (B \vee C)$  ist erfüllbar.

**Hinweis** Eine Formel ist erfüllbar, wenn es eine Bewertung gibt, so dass die Formel die Bewertung 1 hat.

## Frage 2

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$ ,  $B$  und  $C$  Atome. Die Formel  $(A \vee \neg B) \vee (B \vee C)$  ist falsifizierbar.

**Hinweis** Eine Formel ist falsifizierbar, wenn es eine Bewertung gibt, so dass die Formel die Bewertung 0 hat.

### Frage 3

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$ ,  $B$  und  $C$  Atome. Die Formel  $(A \vee \neg B) \vee (B \vee C)$  ist tautologisch.

**Hinweis** Eine Formel ist tautologisch, wenn für jede Bewertung der Atome die Bewertung der Formel 1 ist.

## Frage 4

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$ ,  $B$  und  $C$  Atome. Die Formel  $(A \vee \neg B) \vee (B \vee C)$  ist widerspruchsvoll.

**Hinweis** Eine Formel ist widerspruchsvoll, wenn für jede Bewertung der Atome die Bewertung der Formel 0 ist.

## Antwort 2

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Wenn  $B$  die Bewertung 1 hat, dann ist die Bewertung der Formel 1, und wenn  $B$  die Bewertung 0 hat, dann ist die Bewertung der Formel ebenfalls 1, weil dann  $\neg B$  die Bewertung 1 hat. Es gibt also keine Bewertung, so dass die Formel die Bewertung 0 hat.

## Antwort 1

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr, denn wenn  $A, B$  und  $C$  die Bewertung 1 haben, dann ist auch die Bewertung der Formel 1.

## Antwort 4

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Wenn zum Beispiel  $A$ ,  $B$  und  $C$  die Bewertung 1 haben, dann ist die Bewertung der Formel 1, also kann sie nicht widerspruchsvoll sein.

## Antwort 3

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $B$  die Bewertung 1 hat, dann ist die Bewertung der Formel 1, und wenn  $B$  die Bewertung 0 hat, dann ist die Bewertung der Formel ebenfalls 1, weil dann  $\neg B$  die Bewertung 1 hat. Für jede Bewertung von  $A$ ,  $B$  und  $C$  ist also die Bewertung der Formel 1.



## Frage 5

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $\alpha = \forall x \forall y (P(x, y) \leftrightarrow P(y, x))$ , wobei  $P$  ein zweistelliges Prädikatsymbol ist. Dann gibt es eine zu  $\Sigma(\alpha)$  syntaktisch passende Interpretation mit Grundmenge  $\mathbb{N}$ , so dass die Formel die Bewertung 1 hat.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 6

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $\alpha = \forall x \forall y (P(x, y) \leftrightarrow P(y, x))$ , wobei  $P$  ein zweistelliges Prädikatsymbol ist. Dann gibt es eine zu  $\Sigma(\alpha)$  syntaktisch passende Interpretation mit Grundmenge  $\mathbb{N}$ , so dass die Formel die Bewertung 0 hat.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 7

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $A$ ,  $B$  und  $C$  Aussagen. Die Formel  $\neg(C \leftrightarrow A) \wedge ((C \rightarrow B) \vee (A \wedge B \rightarrow C))$  ist äquivalent zu  $\neg((A \rightarrow C) \wedge (\neg C \vee A))$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 8

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : (0, \infty) \longrightarrow \mathbb{R}, x \mapsto 2 \sin(\sqrt{x}) + 17$  ist eine Stammfunktion von  $f : (0, \infty) \longrightarrow \mathbb{R}, x \mapsto \frac{\cos(\sqrt{x})}{\sqrt{x}}$ .

Hinweis Wahr.

## Antwort 6

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Wenn  $P$  die Kleiner-Beziehung zwischen natürlichen Zahlen modelliert, also  $P(x, y) = 1$  genau dann, wenn  $x < y$ , dann ist die Formel falsch.

## Antwort 5

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Wenn  $P$  die Gleichheit von natürlichen Zahlen modelliert, also  $P(x, y) = 1$  genau dann, wenn  $x = y$  ist, dann ist die Formel wahr.

## Antwort 8

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr, denn  $F'' = f$ .

## Antwort 7

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Der zweite Teil der ersten Formel, also  $((C \rightarrow B) \vee (A \wedge B \rightarrow C))$  ist tautologisch. Es hat nämlich  $C \rightarrow B$  nur dann die Bewertung 0, wenn  $C$  die Bewertung 1 und  $B$  die Bewertung 0 hat. Dann hat aber - egal, was die Bewertung von  $A$  ist -  $(A \wedge B \rightarrow C)$  die Bewertung 1. Die erste Formel ist also äquivalent zur Formel  $\neg(C \leftrightarrow A)$ . Diese ist wieder äquivalent zu  $\neg((C \rightarrow A) \wedge (A \rightarrow C))$ . Ersetzt man nun das erste  $\rightarrow$ , erhält man die Formel  $\neg((\neg C \vee A) \wedge (A \rightarrow C))$ . Das Kommutativgesetz liefert jetzt die Äquivalenz zur zweiten Formel.



## Frage 9

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : (0, \infty) \longrightarrow \mathbb{R}, x \mapsto 2 \sin(\sqrt{x}) + 17$  ist eine Stammfunktion von  $f : (0, \infty) \longrightarrow \mathbb{R}, x \mapsto \frac{\cos(\sqrt{x})}{\sqrt{x}} - 6$ .

**Hinweis** Falsch.

## Frage 10

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$ ,  $B$  und  $C$  Aussagen. Dann gilt  $(A \vee B) \wedge C \models B \rightarrow C$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 11

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $(a_n)$  eine reelle Folge, auf die die Aussage  $\exists a \in \mathbb{R} \quad \forall \varepsilon > 0 \quad \exists n_0 \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq n_0 \quad (|a_n - a| < \varepsilon)$  zutrifft. Dann ist  $(a_n)$  konvergent.

Hinweis Wahr.

## Frage 12

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $(a_n)$  eine reelle Folge, auf die die Aussage  $\exists a \in \mathbb{R} \quad \exists n_0 \in \mathbb{N} \quad \forall \varepsilon > 0 \quad \forall n \geq n_0 \quad (|a_n - a| < \varepsilon)$  zutrifft. Dann ist  $(a_n)$  konvergent.

Hinweis Wahr.

## Antwort 10

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Ist die Bewertung der linken Formel 1, dann ist auf jeden Fall die Bewertung von  $C$  auch 1. Dann ist aber die Bewertung von  $B \rightarrow C$  ebenfalls 1.

## Antwort 9

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Falsch, denn  $F'' \neq f$ .

## Antwort 12

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Die Aussage bedeutet, dass für fast alle Folgenglieder  $a_n = a$  gilt. Diese Eigenschaft hat die Konvergenz von  $(a_n)$  gegen  $a$  zur Folge.

## Antwort 11

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Die Aussage ist gerade die Definition für Konvergenz gegen  $a$  - in Quantorenschreibweise.



### Frage 13

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \frac{1}{4} \sin^2(2x) + 3$  ist eine Stammfunktion von  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \sin(2x) \cos(2x)$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 14

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto -\frac{1}{4} \cos^2(2x) + 3$  ist eine Stammfunktion von  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \sin(2x) \cos(2x)$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 15

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow A$  ist erfüllbar.

**Hinweis** Eine Formel ist erfüllbar, wenn es eine Bewertung der Atome gibt, so dass die Bewertung der Formel 1 ist.

## Frage 16

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow A$  ist tautologisch.

**Hinweis** Eine Formel ist tautologisch, wenn die Bewertung der Formel für jede Bewertung der Atome 1 ist.

## Antwort 14

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr, denn  $F'' = f$ .

## Antwort 13

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr, denn  $F'' = f$ .

## **Antwort 16**

**Thema:** Aussagenlogik

---

Wahr, denn für jede Bewertung der Atome ist die Bewertung der Formel 1.

## Antwort 15

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Haben  $A$  und  $B$  beide die Bewertung 1, dann ist auch die Bewertung der Formel 1.



## Frage 17

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow A$  ist widerspruchsvoll.

**Hinweis** Eine Formel ist widerspruchsvoll, wenn für jede Bewertung der Atome die Bewertung der Formel 0 ist.

## Frage 18

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow A$  ist falsifizierbar.

**Hinweis** Eine Formel ist falsifizierbar, wenn es eine Bewertung der Atome gibt, so dass die Bewertung der Formel 0 ist.

## Frage 19

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seine  $A$  und  $B$  Aussagen. Es gilt  $(A \wedge B) \models (A \vee B)$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 20

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \leftrightarrow B) \wedge (\neg A \wedge B)$  ist erfüllbar.

**Hinweis** Eine Formel ist erfüllbar, wenn es eine Bewertung der Atome gibt, so dass die Bewertung der Formel 1 ist.

## Antwort 18

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Für jede Bewertung von  $A$  und  $B$  ist die Bewertung der Formel 1. Also ist die Formel nicht falsifizierbar.

## Antwort 17

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Wenn  $A$  und  $B$  zum Beispiel beide die Bewertung 1 haben, dann hat auch die Formel die Bewertung 1. Sie ist also nicht widerspruchsvoll.

## Antwort 20

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Wenn  $A$  und  $B$  verschiedene Bewertungen haben, dann ist die Bewertung von  $(A \leftrightarrow B)$  gleich 0. Haben sie gleiche Bewertungen, dann ist die Bewertung von  $(\neg A \wedge B)$  gleich 0. Es gibt also keine Bewertung von  $A$  und  $B$ , so dass die Bewertung der Formel 1 ist.

## Antwort 19

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Die Bewertung von  $A \wedge B$  ist genau dann 1, wenn die Bewertungen von  $A$  und  $B$  beide 1 sind. In diesem Fall ist auch die Bewertung von  $A \vee B$  gleich 1.



## Frage 21

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \leftrightarrow B) \wedge (\neg A \wedge B)$  ist tautologisch.

**Hinweis** Eine Formel ist tautologisch, wenn für jede Bewertung der Atome die Bewertung der Formel 1 ist.

## Frage 22

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \leftrightarrow B) \wedge (\neg A \wedge B)$  ist falsifizierbar.

**Hinweis** Eine Formel ist falsifizierbar, wenn es eine Bewertung der Atome gibt, so dass die Bewertung der Formel 0 ist.

## Frage 23

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \leftrightarrow B) \wedge (\neg A \wedge B)$  ist widerspruchsvoll.

**Hinweis** Eine Formel ist widerspruchsvoll, wenn für jede Bewertung der Atome die Bewertung der Formel 0 ist.

## Frage 24

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Es gibt keine reelle Folge  $(a_n)$ , auf die die Aussage  $\forall G \in \mathbb{R} \quad \exists n_0 \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq n_0 \quad (|a_n| < G)$ .

Hinweis Wahr.

## Antwort 22

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $A$  die Bewertung 1 und  $B$  die Bewertung 0 hat, dann ist die Bewertung von  $A \leftrightarrow B$  und damit der gesamten Formel 0.

## Antwort 21

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Wenn  $A$  die Bewertung 1 und  $B$  die Bewertung 0 hat, dann ist die Bewertung von  $A \leftrightarrow B$  und damit der gesamten Formel 0. Die Formel ist also nicht tautologisch.

## Antwort 24

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr, denn es gilt immer  $|a_n| \geq 0$ . Ist also  $G < 0$ , ist die Formel nicht wahr.

## Antwort 23

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $A$  und  $B$  verschiedene Bewertungen haben, dann ist die Bewertung von  $(A \leftrightarrow B)$  gleich 0. Haben sie gleiche Bewertungen, dann ist die Bewertung von  $(\neg A \wedge B)$  gleich 0. Jede Bewertung der Atome führt also zu einer Bewertung der Formel mit 0.



## Frage 25

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Es gibt keine reelle Folge  $(a_n)$ , auf die Aussage  $\exists n_0 \in \mathbb{N} \quad \forall G \in \mathbb{R} \quad \forall n \geq n_0 \quad (a_n \leq G)$  zutrifft.

Hinweis Wahr.

## Frage 26

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Aussagen. Dann gilt  $(A \wedge B) \models (B \rightarrow A)$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 27

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \frac{1}{2}(x - \sin(x) \cos(x)) + 2$  ist eine Stammfunktion der Funktion  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \sin^2(x)$ .

Hinweis Wahr.

## Frage 28

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \sqrt{x^2 + 1} - 6$ , ist eine Stammfunktion von  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \frac{x}{\sqrt{x^2 + 1}}$ .

Hinweis Wahr.

## Antwort 26

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Die einzige Bewertung, für die  $A \wedge B$  die Bewertung 1 hat, ist, wenn  $A$  und  $B$  die Bewertung 1 haben. In diesem Fall ist die Bewertung von  $B \rightarrow A$  ebenfalls 1.

## Antwort 25

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Wenn es ein solches  $n_0$  gäbe, dann würde gelten  $a_{n_0} \leq G$  für alle  $G \in \mathbb{R}$ . Das kann nicht sein.

## Antwort 28

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr, denn  $F'' = f$ .

## Antwort 27

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr. Es ist  $F''(x) = \frac{1}{2}(1 - \cos^2(x) + \sin^2(x))$ . Da  $\sin^2(x) + \cos^2(x) = 1$ , also  $1 - \cos^2(x) = \sin^2(x)$ , folgt  $F'' = f$ .



## Frage 29

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \frac{1}{2} \sin^2(x) + 3$ , ist eine Stammfunktion von  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ ,  $x \mapsto \sin(x) \cos(x)$ .

Hinweis Wahr.

### Frage 30

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr oder falsch? Die Funktion  $F : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, x \mapsto \frac{1}{2} \cos^2(x) + 4$  ist eine Stammfunktion von  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, x \mapsto -\sin(x) \cos(x)$ .

Hinweis Wahr.

### Frage 31

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $(a_n)$  eine reelle Folge, auf die die Aussage  $\forall G \in \mathbb{R} \quad \exists n_0 \in \mathbb{N} \quad \forall n \geq n_0 \quad (|a_n| > G)$  zutrifft. Dann ist  $(a_n)$  divergent.

Hinweis Wahr.

### Frage 32

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Es gibt keine reelle Folge  $(a_n)$ , auf die die Aussage  $\exists n_0 \in \mathbb{N} \quad \forall G \in \mathbb{R} \quad \forall n \geq n_0 \quad (|a_n| > G)$  zutrifft.

Hinweis Wahr.

## Antwort 30

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr, denn  $F'' = f$ .

## Antwort 29

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wahr, denn es ist  $F'' = f$ .

## Antwort 32

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Wenn es eine solche Folge  $(a_n)$  gäbe, dann gälte für diese Folge  $|a_{n_0}| > G$  für jedes  $G \in \mathbb{R}$ . Das kann nicht sein, denn  $\mathbb{R}$  ist unbeschränkt.

## Antwort 31

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr, denn die Aussage sagt, dass  $(a_n)$  unbeschränkt ist.



### Frage 33

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Aussagen. Dann gilt  $\neg(A \vee B) \models B \rightarrow \neg A$ .

Hinweis Wahr.

### Frage 34

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Die Formel  $\neg(C \leftrightarrow A) \wedge ((C \rightarrow B) \vee (A \wedge B \rightarrow C))$  ist äquivalent zu  $\neg((C \rightarrow A) \rightarrow B)$ .

**Hinweis** Zwei Formeln sind äquivalent, wenn sie für jede Bewertung der Atome die gleiche Bewertung haben.

### Frage 35

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \wedge B) \leftrightarrow A$  ist tautologisch.

**Hinweis** Eine Formel ist tautologisch, wenn sie für jede Bewertung der Atome die Bewertung 1 hat.

### Frage 36

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \wedge B) \leftrightarrow A$  ist erfüllbar.

**Hinweis** Eine Formel ist erfüllbar, wenn es eine Bewertung der Atome gibt, so dass die Bewertung der Formel 1 ist.

## Antwort 34

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Sind zum Beispiel die Bewertungen von  $A$  und  $B$  gleich 1 und ist die von  $C$  gleich 0, dann ist die Bewertung der ersten Formel 1 und die Bewertung der zweiten Formel 0.

## Antwort 33

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Die Formel auf der linken Seite hat nur dann die Bewertung 1, wenn  $A$  und  $B$  beide die Bewertung 0 haben. In diesem Fall ist auch die Bewertung der Formel auf der rechten Seite 1.

## Antwort 36

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $A$  und  $B$  beide die Bewertung 1 haben, dann ist auch die Bewertung der Formel 1. Also ist sie erfüllbar.

## Antwort 35

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Hat  $A$  die Bewertung 1 und  $B$  die Bewertung 0, dann ist die Bewertung der Formel 0. Also ist die Formel nicht tautologisch.



### Frage 37

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \wedge B) \leftrightarrow A$  ist falsifizierbar.

**Hinweis** Eine Formel ist falsifizierbar, wenn es eine Bewertung der Atome gibt, so dass die Bewertung der Formel 0 ist.

### Frage 38

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Seien  $A$  und  $B$  Atome. Die Formel  $(A \wedge B) \leftrightarrow A$  ist widerspruchsvoll.

**Hinweis** Eine Formel ist widerspruchsvoll, wenn jede Bewertung der Atome eine Bewertung der Formel mit 0 ergibt.

### Frage 39

Thema: Riemann-Integral

---

Sei  $a < b$ . Was ist eine Partition des Intervalls  $[a, b]$ ?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 40

**Thema:** Riemann-Integral

---

Sei  $a < b$ , und sei  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  beschränkt. Sei  $t_0, \dots, t_n$  eine Partition  $P$  von  $[a, b]$ . Wie sind die Ober- und die Untersumme von  $f$  für  $P$  definiert, und welche Beziehung gilt zwischen ihnen?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 38

### Thema: Aussagenlogik

---

Falsch. Wenn  $A$  und  $B$  beide die Bewertung 1 haben, dann ist die Bewertung der Formel 1. Sie kann also nicht widerspruchsvoll sein.

## Antwort 37

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $A$  die Bewertung 1 und  $B$  die Bewertung 0 hat, ist die Bewertung der Formel 0. Also ist sie falsifizierbar.

## Antwort 40

### Thema: Riemann-Integral

---

Für alle  $1 \leq i \leq n$  sei  $m_i = \inf\{f(x) \mid t_{i-1} \leq x \leq t_i\}$  und  $M_i = \sup\{f(x) \mid t_{i-1} \leq x \leq t_i\}$ .

Dann ist die Untersumme  $U(f, P) = \sum_{i=1}^n m_i(t_i - t_{i-1})$  und die Obersumme ist  $O(f, P) =$

$\sum_{i=1}^n M_i(t_i - t_{i-1})$ . Es gilt immer  $U(f, P) \leq O(f, P)$ .

## Antwort 39

### Thema: Riemann-Integral

---

Eine Partition sind endlich viele Punkte  $t_0, \dots, t_n$  mit  $a = t_0 < t_1 < \dots < t_n = b$ .



## Frage 41

Thema: Riemann-Integral

---

Wahr oder falsch? Sei  $a < b$ , sei  $P$  eine Partition von  $[a, b]$ , und sei  $Q$  eine Verfeinerung von  $P$ . Dann gilt  $U(f, P) \leq U(f, Q)$  und  $O(f, P) \leq O(f, Q)$ .

**Hinweis** Eine der beiden Teilaussagen stimmt, die andere ist falsch.

## Frage 42

Thema: Riemann-Integral

---

Sei  $a < b$ , und sei  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  beschränkt. Wann ist  $f$  integrierbar auf  $[a, b]$ ?

**Hinweis** Das hat etwas mit Ober- und Untersummen zu tun.

### Frage 43

Thema: Riemann-Integral

---

Was ist im Integral  $\int_0^5 e^{-t} dt$  die untere Integrationsgrenze, die obere Integrationsgrenze, der Integrand und die Integrationsvariable?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 44

**Thema:** Riemann-Integral

---

Geben Sie ein Beispiel für ein Intervall  $[a, b]$  und eine beschränkte Funktion  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$ , die nicht integrierbar ist.

**Hinweis** Dirichlet-Funktion.

## Antwort 42

### Thema: Riemann-Integral

---

Wenn  $\inf\{O(f, P) \mid P \text{ Partition von } [a, b]\} = \sup\{U(f, P) \mid P \text{ Partition von } [a, b]\}$ , dann ist  $f$  integrierbar.

## Antwort 41

### Thema: Riemann-Integral

---

Falsch. Es gilt zwar  $U(f, P) \leq U(f, Q)$ , aber  $O(f, P) \geq O(f, Q)$ .

## Antwort 44

### Thema: Riemann-Integral

---

Sei  $a < b$  und sei  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  die Dirichlet-Funktion. Für  $x \in [a, b]$  sei also  $f(x) = 1$ , falls  $x \in \mathbb{Q}$  gilt, und  $f(x) = 0$ , falls  $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  gilt. Dann ist  $f$  beschränkt, aber nicht integrierbar, wie wir im Kurstext gezeigt haben.

## Antwort 43

### Thema: Riemann-Integral

---

Die untere Integrationsgrenze ist 0, die obere Integrationsgrenze ist 5, der Integrand ist die Funktion  $f : [0, 5] \longrightarrow \mathbb{R}$  mit  $f(x) = e^{-x}$ , und die Integrationsvariable ist  $t$ .



## Frage 45

Thema: Riemann-Integral

---

Ist jede integrierbare Funktion stetig? Ist jede stetige Funktion integrierbar?

**Hinweis** Eine Antwort ist ja, die andere nein.

## Frage 46

Thema: Riemann-Integral

---

Sei  $f$  integrierbar auf dem Intervall  $[a, b]$ . Wie ist das unbestimmte Integral von  $f$  definiert?

Hinweis Ohne Hinweis.

### Frage 47

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Sei  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  stetig. Welche wichtige Eigenschaft hat dann das unbestimmte Integral  $F$  von  $f$ ?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 48

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Geben Sie ein Beispiel für eine Funktion  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$ , die integrierbar ist, und ein  $c \in [a, b]$ , so dass das unbestimmte Integral  $F$  in  $c$  nicht differenzierbar ist.

**Hinweis** Nehmen Sie ein  $f$ , das zwar integrierbar, aber nicht stetig ist.

## Antwort 46

### Thema: Riemann-Integral

---

Das unbestimmte Integral ist die Funktion  $F : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  mit  $F(x) = \int_a^x f(t)dt$ .

## Antwort 45

### Thema: Riemann-Integral

---

Die Funktion  $f : [0, 2] \longrightarrow \mathbb{R}$  mit  $f(x) = 0$  für  $0 \leq x \leq 1$  und  $f(x) = 1$  für  $1 < x \leq 2$  ist ein Beispiel für eine Funktion, die integrierbar, aber nicht stetig ist. Jede stetige Funktion ist integrierbar.

## Antwort 48

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Sei  $f : [-1, 1] \longrightarrow \mathbb{R}$  mit  $f(x) = 0$  für  $x \leq 0$  und  $f(x) = 1$  für  $0 < x \leq 1$ . Dann ist  $f$  integrierbar, und das unbestimmte Integral ist  $F(x) = \int_{-1}^x 0 dt = 0$  für  $x \leq 0$  und

$F(x) = \int_{-1}^x f(t) dt = \int_{-1}^0 0 dt + \int_0^x 1 dt = x$  für  $0 < x \leq 1$ . Im Punkt  $x = 0$  gilt nun

$\lim_{\substack{h \rightarrow 0 \\ h < 0}} \frac{F(h) - F(0)}{h} = 0$  und  $\lim_{\substack{h \rightarrow 0 \\ h > 0}} \frac{F(h) - F(0)}{h} = \lim_{\substack{h \rightarrow 0 \\ h > 0}} \frac{h - 0}{h} = 1$ . Also ist  $F$  in 0 nicht

differenzierbar.

## Antwort 47

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Das unbestimmte Integral ist differenzierbar, und es gilt  $F''(x) = f(x)$  für alle  $x \in [a, b]$ .



## Frage 49

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wie lautet der erste Hauptsatz der Differential- und Integralrechnung?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 50

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Wie lautet der zweite Hauptsatz der Differential- und Integralrechnung?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 51

Thema: Riemann-Integral

---

Welche Integrationsregel wird aus der Produktregel der Differentiation abgeleitet?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 52

Thema: Riemann-Integral

---

Welche Integrationsregel wird aus der Kettenregel der Differentiation abgeleitet?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 50

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Ist  $f$  auf einem Intervall  $[a, b]$  integrierbar und ist  $g$  eine Stammfunktion von  $f$  auf  $[a, b]$ , so gilt  $\int_a^b f(x)dx = g(b) - g(a)$ .

## Antwort 49

**Thema:** Zusammenhang zwischen Differentiation und Integration

---

Sei  $a < b$ , und sei  $f : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  integrierbar. Sei  $F : [a, b] \longrightarrow \mathbb{R}$  definiert durch  $F(x) = \int_a^x f(t)dt$  für alle  $x \in [a, b]$ . Ist  $f$  in  $c \in [a, b]$  stetig, dann ist  $F$  in  $c$  differenzierbar, und es gilt  $F'(c) = f(c)$ .

## **Antwort 52**

**Thema:** Riemann-Integral

---

Die Substitutionsregel.

## Antwort 51

Thema: Riemann-Integral

---

Die partielle Integration.



## Frage 53

Thema: Riemann-Integral

---

Wie funktioniert die partielle Integration?

**Hinweis** Die partielle Integration ist aus der Produktregel bei der Differentiation abgeleitet.

## Frage 54

Thema: Riemann-Integral

---

Wie lautet die Substitutionsregel?

**Hinweis** Die Substitutionsregel ist aus der Kettenregel der Differentiation abgeleitet.

## Frage 55

Thema: Riemann-Integral

---

Wenn Sie das Integral  $\int_1^2 x \ln(x) dx$  mit partieller Integration berechnen sollen, was nehmen Sie als  $f(x)$  und was als  $g''(x)$ ?

**Hinweis** Von der Funktion, die Sie als  $f(x)$  nehmen, sollten Sie die Ableitung kennen, von  $g''(x)$  eine Stammfunktion.

## Frage 56

Thema: Riemann-Integral

---

Wenn Sie das Integral  $\int_0^{\pi} \frac{\sin(x)}{2 + \cos(x)} dx$  mit der Substitutionsregel ausrechnen sollen, welche Funktion nehmen Sie als  $f(x)$  und welche als  $g(x)$ , sodass der Integrand zu  $f(g(x))g''(x)$  wird?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 54

### Thema: Riemann-Integral

---

Sei  $I$  ein Intervall, und sei  $f : I \longrightarrow \mathbb{R}$  eine stetige Funktion. Sei  $g : [a, b] \longrightarrow I$  differenzierbar, und sei  $g''$  stetig. Dann gilt  $\int_a^b f(g(x))g''(x)dx = \int_{g(a)}^{g(b)} f(u)du$ .

## Antwort 53

### Thema: Riemann-Integral

---

Sei  $a < b$ . Seien  $f, g : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  differenzierbar, und seien  $f''$  und  $g''$  stetig. Dann gilt

$$\int_a^b f(x)g''(x)dx = f(x)g(x)|_a^b - \int_a^b f''(x)g(x)dx.$$

## Antwort 56

### Thema: Riemann-Integral

---

Da  $-\sin(x)$  die Ableitung von  $\cos(x)$  ist, bietet es sich an  $f(x) = -\frac{1}{x}$  und  $g(x) = 2 + \cos(x)$  zu setzen. Dann ist  $f(g(x))g''(x) = -\frac{1}{2+\cos(x)}(-\sin(x))$ .

## Antwort 55

### Thema: Riemann-Integral

---

Da Sie sicher eine Stammfunktion von  $x$  kennen, aber keine von  $\ln(x)$ , sollten Sie  $f(x) = \ln(x)$  und  $g''(x) = x$  setzen. Der Wert des Integrals ergibt sich dann übrigens als  $\int_1^2 x \ln(x) dx = \frac{1}{2}x^2 \ln(x)|_1^2 - \int_1^2 \frac{1}{2}x^2 \frac{1}{x} dx = \frac{1}{2}x^2 \ln(x) - \frac{1}{2} \int_1^2 x dx = \frac{1}{2}x^2 \ln(x) - \frac{1}{4}x^2|_1^2 = 2 \ln(2) - 1 - \frac{1}{4} = 2 \ln(2) - \frac{5}{4}$ .



## Frage 57

Thema: Riemann-Integral

---

Wenn Sie das Integral  $\int_a^b \frac{\cos(\sqrt{x})}{\sqrt{x}} dx$  mit der Substitutionsregel berechnen sollen, welche Funktion nehmen Sie als  $f(x)$  und welche als  $g(x)$ , so dass der Integrand von der Form  $f(g(x))g''(x)$  ist?

**Hinweis** Man bekommt es nicht genau hin, dass  $f(g(x))g''(x)$  den Integranden ergibt, sondern nur  $\frac{x}{\cos(\sqrt{x})} = 2f(g(x))g''(x)$ .

## Frage 58

Thema: Riemann-Integral

---

Wenn Sie das Integral  $\int_a^b \frac{\ln(x)}{x} dx$  mit der Substitutionsregel berechnen sollen, welche Funktion nehmen Sie dann als  $f(x)$  und welche als  $g(x)$ , sodass der Integrand von der Form  $f(g(x))g'(x)$  ist?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 59

### Thema: Riemann-Integral

---

Wenn Sie das Integral  $\int_a^b (3x - 2)^6 dx$  mit der Substitutionsregel ausrechnen sollen, welche Funktion nehmen Sie dann als  $f(x)$  und welche als  $g(x)$ , so dass der Integrand von der Form  $f(g(x))g''(x)$  ist?

**Hinweis** Man bekommt es nicht genau hin, dass  $f(g(x))g''(x)$  den Integranden ergibt, sondern nur  $(3x - 2)^6 = -\frac{1}{2}f(g(x))g''(x)$ .

## Frage 60

Thema: Riemann-Integral

---

Wenn Sie das Integral  $\int_0^{\pi} \sin^3(x) \cos(x) dx$  mit der Substitutionsregel ausrechnen sollen, welche Funktion nehmen Sie dann als  $f(x)$  und welche als  $g(x)$ , so dass der Integrand von der Form  $f(g(x))g'(x)$  ist?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 58

### Thema: Riemann-Integral

---

Für  $f(x) = x$  und  $g(x) = \ln(x)$  gilt  $f(g(x))g''(x) = \ln(x)\frac{1}{x} = \frac{\ln(x)}{x}$ .

## Antwort 57

### Thema: Riemann-Integral

---

Für  $f(x) = \cos(x)$  und  $g(x) = \sqrt{x}$  ist  $f(g(x))g''(x) = \cos(\sqrt{x})\frac{1}{2\sqrt{x}} = \frac{1}{2}\frac{\cos(\sqrt{x})}{\sqrt{x}}$ . Es kommt also nicht ganz der Integrand des gesuchten Integrals heraus, aber so kann man zuerst  $\frac{1}{2} \int_a^b \frac{\cos(\sqrt{x})}{\sqrt{x}} dx$  berechnen und anschließend mit dem Faktor 2 multiplizieren.

## Antwort 60

### Thema: Riemann-Integral

---

Für  $f(x) = x^3$  und  $g(x) = \sin(x)$  ist  $f(g(x))g''(x) = \sin^3(x) \cos(x)$ .

## Antwort 59

### Thema: Riemann-Integral

---

Für  $f(x) = x^6$  und  $g(x) = 3x - 2$  ist  $f(g(x))g''(x) = (3x - 2)^6(-2)$ . Das ist nicht genau der Integrand, aber Sie können nun zuerst  $-2 \int_a^b (3 - 2x)^6 dx$  berechnen und anschließend mit dem Faktor  $-\frac{1}{2}$  multiplizieren.



## Frage 61

Thema: Aussagenlogik

---

Seien  $\alpha$  und  $\beta$  aussagenlogische Formeln. Bilden Sie aus diesen beiden Formeln mindestens fünf neue aussagenlogische Formeln.

**Hinweis** Ein Beispiel für eine solche Formel wäre  $\alpha \wedge \beta$ .

## Frage 62

Thema: Aussagenlogik

---

Wie sieht die Formel  $((\neg A) \wedge B) \rightarrow (C \vee B)$  mit möglichst wenig Klammern aus?

Hinweis Ohne Hinweis.

### Frage 63

Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha$  die Formel  $((A \vee B) \wedge (C \vee D)) \leftrightarrow (\neg C \vee \neg A)$ . Was ist  $\text{atoms}(\alpha)$ ?

**Hinweis**  $\text{atoms}(\alpha)$  ist die Menge aller Atome, die in  $\alpha$  vorkommen.

## Frage 64

Thema: Aussagenlogik

---

Bestimmen Sie die Bewertung der Formel  $((A \vee B) \wedge (C \vee D)) \leftrightarrow (\neg C \vee \neg A)$ , wenn  $\mathcal{I}(A) = \mathcal{I}(C) = 1$  und  $\mathcal{I}(B) = \mathcal{I}(D) = 1$  gilt.

Hinweis Die Bewertung ist 0.

## Antwort 62

### Thema: Aussagenlogik

---

Lässt man überflüssige Klammern weg, wird  $((\neg A) \wedge B) \rightarrow (C \vee B)$  zu  $\neg A \wedge B \rightarrow C \vee B$ .

## Antwort 61

### Thema: Aussagenlogik

---

Aussagenlogische Formeln sind zum Beispiel  $\neg\alpha$ ,  $\neg\beta$ ,  $\alpha \wedge \beta$ ,  $\alpha \vee \beta$  und  $\alpha \leftrightarrow \beta$ .

## Antwort 64

### Thema: Aussagenlogik

---

Die Formel  $((A \vee B) \wedge (C \vee D))$  hat die Bewertung **1**, die Formel  $(\neg C \vee \neg A)$  hat die Bewertung **0**. Die Bewertung der Formel ist also insgesamt **0**.

## Antwort 63

### Thema: Aussagenlogik

---

Es gilt  $\text{atoms}(\alpha) = \{A, B, C, D\}$ .



## Frage 65

Thema: Aussagenlogik

---

Was ist die Bewertung der Formel  $((\neg A \wedge B) \rightarrow C) \vee (B \rightarrow A \wedge \neg C)$ , wenn  $\mathcal{I}(A) = \mathcal{I}(B) = 1$  und  $\mathcal{I}(C) = 0$  gilt?

**Hinweis** Die Bewertung der Formel ist 1.

## Frage 66

Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha$  eine aussagenlogische Formel. Wann heißt  $\alpha$  erfüllbar?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 67

Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha$  eine aussagenlogische Formel. Wann heißt  $\alpha$  tautologisch?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 68

Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha$  eine aussagenlogische Formel. Wann heißt  $\alpha$  widerspruchsvoll?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 66

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn es eine Bewertung  $\mathcal{I}$  mit  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  gibt.

## Antwort 65

### Thema: Aussagenlogik

---

Die Bewertung von  $\neg A \wedge B$  ist **0**, also ist die Bewertung von  $((\neg A \wedge B) \rightarrow C)$  gleich **1**.  
Damit ist schon klar, dass die Bewertung der gesamten Formel **1** ist.

## Antwort 68

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn  $\alpha$  für jede Bewertung  $\mathcal{I}$  den Wert  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$  besitzt.

## Antwort 67

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn  $\alpha$  für jede Bewertung  $\mathcal{I}$  den Wert  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  besitzt.



## Frage 69

Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha$  eine aussagenlogische Formel. Wann heißt  $\alpha$  falsifizierbar?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 70

### Thema: Aussagenlogik

---

Geben Sie ein Beispiel für eine aussagenlogische Formel  $\alpha$ , die erfüllbar ist.

**Hinweis** Es muss eine Bewertung  $\mathcal{I}$  mit  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  geben.

## Frage 71

Thema: Aussagenlogik

---

Geben Sie ein Beispiel für eine aussagenlogische Formel  $\alpha$ , die tautologisch ist.

**Hinweis** Jede Bewertung der Formel muss 1 ergeben.

## Frage 72

Thema: Aussagenlogik

---

Geben Sie ein Beispiel für eine aussagenlogische Formel  $\alpha$ , die widerspruchsvoll ist.

**Hinweis** Jede Bewertung der Formel muss **0** ergeben.

## Antwort 70

### Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha = A \vee B$ . Dann ist  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$ , wenn  $\mathcal{I}(A) = \mathcal{I}(B) = 1$  gilt.

## Antwort 69

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn es eine Bewertung  $\mathcal{I}$  gibt, so dass  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$  gilt.

## Antwort 72

### Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha = A \wedge \neg A$ . Dann gilt für jede Bewertung  $\mathcal{I}$  von  $A$ , dass  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$  gilt.

## Antwort 71

### Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha = A \vee \neg A$ . Dann gilt für jede Bewertung  $\mathcal{I}$  von  $A$ , dass  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  ist.



### Frage 73

Thema: Aussagenlogik

---

Geben Sie ein Beispiel für eine aussagenlogische Formel  $\alpha$ , die falsifizierbar ist.

**Hinweis** Es muss eine Bewertung  $\mathcal{I}$  mit  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$  geben.

## Frage 74

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Eine aussagenlogische Formel  $\alpha$  ist genau dann tautologisch, wenn sie nicht falsifizierbar ist.

Hinweis Wahr.

## Frage 75

Thema: Aussagenlogik

---

Wahr oder falsch? Eine aussagenlogische Formel  $\alpha$  ist genau dann tautologisch, wenn  $\neg\alpha$  widerspruchsvoll ist.

Hinweis Wahr.

## Frage 76

Thema: Aussagenlogik

---

Geben Sie mindestens zwei äquivalente Aussagen zu der Aussage: „Die aussagenlogische Formel  $\beta$  ist eine semantische Folgerung aus  $\alpha$ .“

**Hinweis** Eine wäre zum Beispiel, dass  $\mathcal{I}(\beta) = 1$  für alle Bewertungen  $\mathcal{I}$  mit  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  gilt.

## Antwort 74

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $\alpha$  tautologisch ist, dann gilt für jede Bewertung  $\mathcal{I}$ , dass  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  gilt. Damit gibt es keine Bewertung  $\mathcal{I}$  mit  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ , also ist  $\alpha$  nicht falsifizierbar. Ist umgekehrt  $\alpha$  nicht falsifizierbar, dann gibt es keine Bewertung  $\mathcal{I}$  mit  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ . Also gilt für jede Bewertung  $\mathcal{I}$ , dass  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  gilt, und damit ist  $\alpha$  tautologisch.

## Antwort 73

### Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha = A \wedge B$ . Dann ist für  $\mathcal{I}(A) = 0 = \mathcal{I}(B)$  die Bewertung  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ .

## Antwort 76

### Thema: Aussagenlogik

---

1. Falls  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  gilt, dann folgt auch  $\mathcal{I}(\beta) = 1$ .
2.  $\alpha \rightarrow \beta$  ist tautologisch.
3.  $\alpha \wedge \neg\beta$  ist widerspruchsvoll.

## Antwort 75

### Thema: Aussagenlogik

---

Wahr. Wenn  $\alpha$  tautologisch ist, dann ist  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  für jede Bewertung  $\mathcal{I}$ . Es folgt  $\mathcal{I}(\neg\alpha) = 0$  für jede Bewertung  $\mathcal{I}$ , also ist  $\neg\alpha$  widerspruchsvoll. Wenn umgekehrt  $\neg\alpha$  widerspruchsvoll ist, dann ist  $\mathcal{I}(\neg\alpha) = 0$  für alle Bewertungen  $\mathcal{I}$ . Damit ist  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  für alle Bewertungen  $\mathcal{I}$ , und  $\alpha$  ist tautologisch.



## Frage 77

Thema: Aussagenlogik

---

Wann heißen zwei aussagenlogische Formeln  $\alpha$  und  $\beta$  äquivalent?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 78

Thema: Aussagenlogik

---

Wie hängen logische Äquivalenz und semantische Folgerungen zusammen?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 79

Thema: Aussagenlogik

---

Nennen Sie mindestens zwei Vererbungsregeln.

**Hinweis** Eine der Vererbungsregeln ist: Wenn  $\alpha \approx \beta$ , so gilt  $\neg \alpha \approx \neg \beta$ .

## Frage 80

Thema: Aussagenlogik

---

Wie stellt man die Formel  $\alpha \rightarrow \beta$  nur mit den Junktoren  $\vee$  und  $\neg$  dar?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 78

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn  $\alpha$  und  $\beta$  aussagenlogische Formeln sind, dann gilt  $\alpha \leftrightarrow \beta$  genau dann, wenn  $\alpha \models \beta$  und  $\beta \models \alpha$  gilt.

## Antwort 77

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn  $\mathcal{I}(\alpha) = \mathcal{I}(\beta)$  für alle Bewertungen  $\mathcal{I}$  gilt.

## Antwort 80

### Thema: Aussagenlogik

---

Es gilt  $\alpha \rightarrow \beta \approx \neg\alpha \vee \beta$ .

## Antwort 79

### Thema: Aussagenlogik

---

Seien  $\alpha$ ,  $\beta$  und  $\gamma$  aussagenlogische Formeln. Dann gelten:

1. Wenn  $\alpha \approx \beta$ , so gilt  $\neg\alpha \approx \neg\beta$ .
2. Wenn  $\alpha \approx \beta$ , so gilt  $\gamma \wedge \alpha \approx \gamma \wedge \beta$ .
3. Wenn  $\alpha \approx \beta$ , so gilt  $\gamma \vee \alpha \approx \gamma \vee \beta$ .



## Frage 81

Thema: Aussagenlogik

---

Wie stellt man die Formel  $\alpha \wedge \beta$  nur mit den Junktoren  $\vee$  und  $\neg$  dar?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 82

Thema: Aussagenlogik

---

Wie nennt man die Äquivalenzregel, die besagt, dass  $\neg\neg\alpha \approx \alpha$  gilt?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 83

Thema: Aussagenlogik

---

Wie nennt man die Äquivalenzregeln, die besagen, dass  $\alpha \vee \alpha \approx \alpha$  und  $\alpha \wedge \alpha \approx \alpha$  gilt?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 84

Thema: Aussagenlogik

---

Wie lauten die Regeln von de Morgan?

**Hinweis** Zu welchen Formeln sind die Formeln  $\neg(\alpha \wedge \beta)$  und  $\neg(\alpha \vee \beta)$  äquivalent?

## **Antwort 82**

**Thema:** Aussagenlogik

---

Das ist die Negationsregel.

## Antwort 81

### Thema: Aussagenlogik

---

Es ist  $\alpha \wedge \beta \approx \neg(\neg\alpha \vee \neg\beta)$ .

## Antwort 84

### Thema: Aussagenlogik

---

Sind  $\alpha$  und  $\beta$  aussagenlogische Formeln, dann gilt  $\neg(\alpha \wedge \beta) \approx \neg\alpha \vee \neg\beta$  und  $\neg(\alpha \vee \beta) \approx \neg\alpha \wedge \neg\beta$ .

## **Antwort 83**

**Thema:** Aussagenlogik

---

Das sind die Idempotenzregeln.



## Frage 85

Thema: Aussagenlogik

---

Wann ist eine aussagenlogische Formel  $\alpha$  in Negationsnormalform?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 86

Thema: Aussagenlogik

---

Ist die Negationsnormalform einer aussagenlogischen Formel eindeutig?

Hinweis Nein.

## Frage 87

Thema: Aussagenlogik

---

Wann ist eine aussagenlogische Formel  $\alpha$  in konjunktiver Normalform?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 88

Thema: Aussagenlogik

---

Wann ist eine aussagenlogische Formel  $\alpha$  in disjunktiver Normelform?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 86

### Thema: Aussagenlogik

---

Nein. Es sind zum Beispiel  $\neg\alpha \vee \beta$  und  $\beta \vee \neg\alpha$  Negationsnormalformen ein und derselben Formel.

## Antwort 85

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn in  $\alpha$  nicht die Junktoren  $\rightarrow$  und  $\leftrightarrow$  vorkommen, und wenn jedes Negationszeichen direkt vor einem Atom steht.

## Antwort 88

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn  $\alpha$  eine Disjunktion von Monomen ist. Dabei ist eine Disjunktion von der Form  $\bigvee_{i=1}^n \alpha_i$ , und ein Monom ist von der Form  $\bigwedge_{i=1}^n \alpha_i$ , wobei die  $\alpha_i$  Atome oder negierte Atome sind.

## Antwort 87

### Thema: Aussagenlogik

---

Wenn  $\alpha$  eine Konjunktion von Klauseln ist. Dabei ist eine Klausel von der Form  $\bigvee_{i=1}^n \alpha_i$ , wobei alle  $\alpha_i$  Atome oder negierte Atome sind. Eine Konjunktion ist von der Form  $\bigwedge_{i=1}^n \alpha_i$ .



## Frage 89

Thema: Aussagenlogik

---

Was ist eine Negationsnormalform von  $\neg(A \vee \neg(B \wedge C))$ ?

**Hinweis** In der Negationsnormalform dürfen die Negationszeichen nur vor den Atomen stehen.

## Frage 90

Thema: Aussagenlogik

---

Was ist eine Negationsnormalform von  $A \leftrightarrow B$ ?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 91

Thema: Aussagenlogik

---

Bestimmen Sie eine disjunktive Normalform der Formel  $(\neg A \vee B) \wedge (\neg B \vee A)$ .

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 92

Thema: Aussagenlogik

---

Bestimmen Sie eine konjunktive Normalform von  $(A \wedge B) \vee (\neg A \wedge \neg B)$ .

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 90

### Thema: Aussagenlogik

---

Mit der Junktorminimierung gilt  $A \leftrightarrow B \approx \neg(\neg(\neg A \vee B) \vee \neg(\neg B \vee A))$ . Mit den Regeln von de Morgan ist diese Formel äquivalent zu  $\neg((\neg\neg A \wedge \neg B) \vee (\neg\neg B \wedge \neg A))$ . Die Negationsregel besagt, dass die Formel äquivalent ist zu  $\neg((A \wedge \neg B) \vee (B \wedge \neg A))$ . Nun werden wieder die Regeln von de Morgan angewendet:  $\neg(A \wedge \neg B) \wedge \neg(B \wedge \neg A)$ . Nochmaliges Anwenden der Regeln von der Morgan ergibt  $(\neg A \vee \neg\neg B) \wedge (\neg B \vee \neg\neg A)$ . Nun muss noch einmal die Negationsregel angewendet werden, um die doppelten Negationszeichen zu beseitigen, und wir erhalten die Formel  $(\neg A \vee B) \wedge (\neg B \vee A)$  als Negationsnormalform.

## Antwort 89

### Thema: Aussagenlogik

---

Mit der Regel von de Morgan gilt  $\neg(A \vee \neg(B \wedge C)) \approx \neg A \wedge \neg\neg(B \wedge C)$ , und mit der Negationsregel gilt  $\neg A \wedge \neg\neg(B \wedge C) \approx \neg A \wedge (B \wedge C)$ , und dies ist eine Negationsnormalform.

## Antwort 92

### Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha = (\neg A \wedge \neg B)$ . Die Distributivgesetze angewendet auf  $(A \wedge B) \vee \alpha$  ergeben  $(A \vee \alpha) \wedge (B \vee \alpha)$ , also  $(A \vee (\neg A \wedge \neg B)) \wedge (B \vee (\neg A \wedge \neg B))$ . Nochmalige Anwendung der Distributivgesetze ergibt  $((A \vee \neg A) \wedge (A \vee \neg B)) \wedge ((B \vee \neg A) \wedge (B \vee \neg B))$ . Ein paar überflüssige Klammern können noch entfernt werden, und wir erhalten die konjunktive Normalform  $(A \vee \neg A) \wedge (A \vee \neg B) \wedge (B \vee \neg A) \wedge (B \vee \neg B)$ .

## Antwort 91

### Thema: Aussagenlogik

---

Sei  $\alpha = (\neg B \vee A)$ . Die Distributivgesetze angewendet auf  $(\neg A \vee B) \wedge \alpha$  ergeben  $(\neg A \wedge \alpha) \vee (B \wedge \alpha)$ , also  $(\neg A \wedge (\neg B \vee A)) \vee (B \wedge (\neg B \vee A))$ . Nochmalige Anwendung der Distributivgesetze ergibt  $((\neg A \wedge \neg B) \vee (\neg A \wedge A)) \vee ((B \wedge \neg B) \vee (B \wedge A))$ . Ein paar überflüssige Klammern können noch entfernt werden, und wir erhalten die disjunktive Normalform  $(\neg A \wedge \neg B) \vee (\neg A \wedge A) \vee (B \wedge \neg B) \vee (B \wedge A)$ .



## Frage 93

### Thema: Aussagenlogik

---

Bei den formalen Beweisen heißt eine Formel der Form  $\alpha_1 \wedge \alpha_2 \wedge \cdots \wedge \alpha_n \rightarrow \beta$  ein gültiges Argument, wenn sie eine Tautologie ist. Ist es wahr, dass  $\alpha_1 \wedge \cdots \wedge \alpha_n \rightarrow \beta$  genau dann ein gültiges Argument ist, wenn  $\alpha_1 \wedge \cdots \wedge \alpha_n \models \beta$  bzw.  $\alpha_1, \dots, \alpha_n \models \beta$  gilt?

**Hinweis** Ja, die Behauptung ist wahr.

## Frage 94

### Thema: Aussagenlogik

---

Modellieren Sie die folgenden Aussage: Wenn der Hahn kräht auf dem Mist, dann ändert sich das Wetter oder es bleibt wie es ist. Dabei sei  $H$  die Aussage „Der Hahn kräht auf dem Mist“ und  $W$  die Aussage „Das Wetter ändert sich“.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 95

### Thema: Aussagenlogik

---

Modellieren Sie die folgende Aussage: „Mai kühl und nass füllt dem Bauern Scheun“ und Fass. Dabei sei  $K$  die Aussage „Im Mai ist es kühl“,  $N$  sei die Aussage „Im Mai ist es nass“ und  $E$  sei die Aussage „Die Ernte ist gut.“

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 96

Thema: Prädikatenlogik

---

Sei  $M = \mathbb{Z}$ . Geben Sie ein Beispiel für eine zweistellige Funktion und eine einstellige Relation auf  $M$ .

**Hinweis** Eine  $n$ -stellige Funktion auf einer Menge  $M$  ist eine Abbildung  $M^n \rightarrow M$ , und eine  $n$ -stellige Relation  $R$  ist eine Teilmenge von  $M^n$ .

## Antwort 94

### Thema: Aussagenlogik

---

Die Aussage wird zu  $H \rightarrow W \vee \neg W$ .

## Antwort 93

### Thema: Aussagenlogik

---

Ja, das ist wahr, denn schließlich gilt  $\alpha_1 \wedge \cdots \wedge \alpha_n \models \beta$  genau dann, wenn  $\alpha_1 \wedge \cdots \wedge \alpha_n \rightarrow \beta$  eine Tautologie ist.

## Antwort 96

### Thema: Prädikatenlogik

---

Eine zweistellige Funktion ist eine Abbildung  $f : \mathbb{Z}^2 \longrightarrow \mathbb{Z}$ , also zum Beispiel  $f(x, y) = xy$ . Eine einstellige Relation  $R$  ist eine Teilmenge von  $\mathbb{Z}$ , also zum Beispiel  $R = \{z \in \mathbb{Z} \mid z \text{ ist gerade}\}$ .

## Antwort 95

### Thema: Aussagenlogik

---

Die Aussage wird zu  $K \wedge N \rightarrow E$ .



## Frage 97

### Thema: Prädikatenlogik

---

Was sind die wesentlichen Unterschiede zwischen aussagenlogischen und prädikatenlogischen Formeln?

**Hinweis** In einer aussagenlogischen Formel kommt zum Existenzquantor vor.

## Frage 98

Thema: Prädikatenlogik

---

Welche Variablen kommen in der Formel  $\forall x P(f(x, y), z) \wedge \exists y S(h(g(y)))$  frei und welche gebunden vor?

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 99

### Thema: Prädikatenlogik

---

Es sei  $P$  eine zweistellige Relation und  $f$  eine einstellige Funktion. Sei  $\alpha = \exists x \forall y P(x, y) \vee (\neg(f(x) = f(y)))$ . Sei  $U = \mathbb{Z}$ ,  $\mathcal{I}(P) = Q$  mit  $Q = \{(a, b) \mid a > b\}$  und  $\mathcal{I}(f) = g$  mit  $g(a) = a^2$ . Was ist  $\mathcal{I}(\alpha)$ ?

**Hinweis** Es gilt  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ .

## Frage 100

Thema: Prädikatenlogik

---

Konstruieren Sie eine Interpretation der Formel  $\alpha = \exists x \forall y P(x, y) \vee (\neg(f(x) = f(y)))$ , so dass  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$  gilt.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 98

### Thema: Prädikatenlogik

---

Die Variable  $x$  ist gebunden,  $z$  ist frei, und  $y$  kommt im ersten Teil frei und dann gebunden vor.

## **Antwort 97**

### **Thema:** Prädikatenlogik

---

In prädikatenlogischen Formeln kommen zusätzlich noch Funktionen und Relationen sowie der Existenz- und der Allquantor vor.

## Antwort 100

### Thema: Prädikatenlogik

---

Es sei  $U = \mathbb{N}$  und  $\mathcal{I}(P) = Q$  mit  $Q = \{(a, b) \mid a = b\}$ . Weiter sei  $\mathcal{I}(f) = g$  mit  $g(a) = a$ . Dann lautet die Formel  $\exists x \in \mathbb{N} \forall y \in \mathbb{N} (x = y) \vee (x \neq y)$ . Diese Formel ist offensichtlich wahr, also  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$ .

## Antwort 99

### Thema: Prädikatenlogik

---

Die Formel sieht mit der Interpretation folgendermaßen aus:  $\exists x \in \mathbb{Z} \forall y \in \mathbb{Z} (x > y) \vee (\neg(x^2 = y^2))$ . Es gilt also  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ , denn für jedes  $x \in \mathbb{Z}$  gilt für  $y = x$  weder  $x > y$  noch  $x^2 \neq y^2$ .



## Frage 101

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $P$  eine zweistellige Relation und  $f$  eine zweistellige Funktion. Die Formel  $\alpha = \forall x \exists y P(x, y) \wedge P(x, f(x, y))$  ist tautologisch.

Hinweis Falsch.

## Frage 102

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $P$  eine zweistellige Relation und  $f$  eine zweistellige Funktion. Die Formel  $\alpha = \forall x \exists y P(x, y) \wedge P(x, f(x, y))$  ist erfüllbar.

Hinweis Wahr.

## Frage 103

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $P$  eine zweistellige Relation und  $f$  eine zweistellige Funktion. Die Formel  $\alpha = \forall x \exists y P(x, y) \wedge P(x, f(x, y))$  ist falsifizierbar.

Hinweis Wahr.

## Frage 104

Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr oder falsch? Sei  $P$  eine zweistellige Relation und  $f$  eine zweistellige Funktion. Die Formel  $\alpha = \forall x \exists y P(x, y) \wedge P(x, f(x, y))$  ist widersprüchlich.

Hinweis Falsch.

## Antwort 102

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Sei  $U = \mathbb{N}$  und  $\mathcal{I}(P) = Q$  mit  $Q = \{(a, b) \mid a \leq b\}$ . Weiter sei  $\mathcal{I}(f) = g$  mit  $g(a, b) = a + b$ . Dann ist die Formel  $\forall x \in \mathbb{N} \exists y \in \mathbb{N} (x \leq y) \wedge (x \leq x + y)$ . Diese Aussage ist wahr, wenn man zum Beispiel für jedes  $x \in \mathbb{N}$  einfach  $y = x$  wählt. Das heißt  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$ . Damit ist  $\alpha$  erfüllbar.

## Antwort 101

### Thema: Prädikatenlogik

---

Falsch. Sei  $U = \mathbb{N}$  und  $\mathcal{I}(P) = Q$  mit  $Q = \{(a, b) \mid a > b\}$ . Weiter sei  $\mathcal{I}(f) = g$  mit  $g(a, b) = ab$ . Dann ist die Formel  $\forall x \in \mathbb{N} \exists y \in \mathbb{N} (x > y) \wedge (x > xy)$ . Für  $x = 1$  gibt es jedoch kein  $y \in \mathbb{N}$  mit  $x > y$ , das heißt  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ . Damit ist  $\alpha$  nicht tautologisch.

## Antwort 104

### Thema: Prädikatenlogik

---

Falsch. Sei  $U = \mathbb{N}$  und  $\mathcal{I}(P) = Q$  mit  $Q = \{(a, b) \mid a \leq b\}$ . Weiter sei  $\mathcal{I}(f) = g$  mit  $g(a, b) = a + b$ . Dann ist die Formel  $\forall x \in \mathbb{N} \exists y \in \mathbb{N} (x \leq y) \wedge (x \leq x + y)$ . Dann ist diese Aussage wahr, wenn man zum Beispiel für jedes  $x \in \mathbb{N}$  einfach  $y = x$  wählt. Das heißt  $\mathcal{I}(\alpha) = 1$ . Damit ist  $\alpha$  nicht widersprüchlich.

## Antwort 103

### Thema: Prädikatenlogik

---

Wahr. Sei  $U = \mathbb{N}$  und  $\mathcal{I}(P) = Q$  mit  $Q = \{(a, b) \mid a > b\}$ . Weiter sei  $\mathcal{I}(f) = g$  mit  $g(a, b) = ab$ . Dann ist die Formel  $\forall x \in \mathbb{N} \exists y \in \mathbb{N} (x > y) \wedge (x > xy)$ . Für  $x = 1$  gibt es jedoch kein  $y \in \mathbb{N}$  mit  $x > y$ , das heißt  $\mathcal{I}(\alpha) = 0$ . Damit ist  $\alpha$  falsifizierbar.



## Frage 105

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Nur Eisbären, die mit der Hand aufgezogen werden, mögen (einige) Menschen. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Säugetiere in deutschen Zoos und die Prädikate:

1.  $E(x)$ :  $x$  ist ein Eisbär.
2.  $M(x)$ :  $x$  ist ein Mensch.
3.  $H(x)$ :  $x$  wurde mit der Hand aufgezogen.
4.  $m(x, y)$ :  $x$  mag  $y$ .

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 106

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Eisbären, die mit der Hand aufgezogen werden, mögen keine anderen Eisbären. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Säugetiere in deutschen Zoos und die Prädikate:

1.  $E(x)$ :  $x$  ist ein Eisbär.
2.  $H(x)$ :  $x$  wurde mit der Hand aufgezogen.
3.  $m(x, y)$ :  $x$  mag  $y$ .

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 107

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Zeitschriften und Doktorarbeiten sind nicht ausleihbar. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Printmedien der Universitätsbibliothek und die Prädikate:

1.  $z(x)$ :  $x$  ist eine Zeitschrift.
2.  $d(x)$ :  $x$  ist eine Doktorarbeit.
3.  $a(x)$ :  $x$  ist ausleihbar.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 108

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Nur Monographien, die Lehrbücher sind, sind ausleihbar. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Printmedien der Universitätsbibliothek und die Prädikate:

1.  $m(x)$ :  $x$  ist eine Monographie.
2.  $l(x)$ :  $x$  ist ein Lehrbuch.
3.  $a(x)$ :  $x$  ist ausleihbar.

Hinweis Ohne Hinweis.

Die Aussage wird zu  $\forall x((E(x) \wedge H(x)) \rightarrow (\forall y(E(y) \rightarrow \neg m(x, y))))$ .

Die Aussage wird zu  $\forall x(E(x) \wedge (\exists y(M(y) \wedge m(x, y))) \rightarrow H(x))$ .

Die Aussage wird zu  $\forall x(m(x) \wedge a(x) \rightarrow l(x))$ .

Die Aussage wird zu  $\forall x(z(x) \vee d(x) \rightarrow \neg a(x))$ .



## Frage 109

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Manche Monographien sind Doktorarbeiten, aber Doktorarbeiten sind keine Lehrbücher. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Printmedien der Universitätsbibliothek und die Prädikate:

1.  $m(x)$ :  $x$  ist eine Monographie.
2.  $d(x)$ :  $x$  ist eine Doktorarbeit.
3.  $l(x)$ :  $x$  ist ein Lehrbuch.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 110

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Es gibt Hunde, die keine Kaninchen jagen. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Säugetiere und die Prädikate:

1.  $h(x)$ :  $x$  ist ein Hund.
2.  $k(x)$ :  $x$  ist ein Kaninchen.
3.  $j(x, y)$ :  $x$  jagt  $y$ .

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 111

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Nur Hunde jagen Kaninchen. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Säugetiere und die Prädikate:

1.  $h(x)$ :  $x$  ist ein Hund.
2.  $k(x)$ :  $x$  ist ein Kaninchen.
3.  $j(x, y)$ :  $x$  jagt  $y$ .

Hinweis Ohne Hinweis.

## Frage 112

### Thema: Prädikatenlogik

---

Gegeben sei die folgende umgangssprachliche Aussage: Hunde, die Kaninchen jagen, beißen nicht. Formalisieren Sie diese Aussage in Prädikatenlogik. Benutzen Sie als Grundmenge  $U$  alle Säugetiere und die Prädikate:

1.  $h(x)$ :  $x$  ist ein Hund.
2.  $k(x)$ :  $x$  ist ein Kaninchen.
3.  $j(x, y)$ :  $x$  jagt  $y$ .
4.  $b(x)$ :  $x$  beißt.

Hinweis Ohne Hinweis.

## Antwort 110

### Thema: Prädikatenlogik

---

Die Aussage wird zu  $\exists x(h(x) \wedge (\forall y(k(y) \rightarrow \neg j(x, y))))$ .

Die Aussage wird zu  $(\exists x(m(x) \wedge d(x))) \wedge (\forall x(d(x) \rightarrow \neg l(x)))$ .

Die Aussage wird zu  $\forall x \forall y (h(x) \wedge k(y) \wedge j(x, y) \rightarrow \neg b(x))$ .

Die Aussage wird zu  $\forall x(\exists y(k(y) \wedge j(x, y)) \rightarrow h(x))$ .