

Aufgabenblatt 11

Aufgabe A — Prädikatenlogische Formalisierung

Formalisieren Sie die folgenden PL-Sätze!

1. Karthago muss zerstört werden.
2. Romulus und Remus sind Wolskinder.
3. Die Gründer von Rom sind Wolskinder.
4. Alle roten Autos gehören Peter.
5. Alle roten Autos gehören jemandem.
6. Niemand mag die Gründer von Rom.
7. Peter reist nach Rom, Helsinki und Seoul.
8. Etwas ist eine Schildkröte genau dann, wenn es langsam ist und einen Panzer hat.
9. Peter ist in Alice oder Petra verliebt.
10. Die Summe zweier natürlicher Zahlen ist größer als jede ihrer Summanden.

Aufgabe B — Einschränkungen der \forall -Einführung

Nennen Sie die Einschränkungen der \forall -Einführung!

Aufgabe C — Einschränkungen der \exists -Beseitigung

Nennen Sie die Einschränkungen der \exists -Beseitigung!

Aufgabe D — \forall -Einführung I

Beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

- | | |
|--|--|
| 1. $\frac{\forall x Fx \wedge \forall x Hx}{\forall x (Fx \wedge Gx)}$ | 2. $\frac{\forall x (Ga \rightarrow Fx)}{Ga \rightarrow \forall x Fx}$ |
|--|--|

Aufgabe E — \forall -Einführung II

Formalisieren und beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. Alle Menschen sind sterblich.
Niemand ist sterblich.
Also: Also sind alle unmenschlich.
2. Wenn Alice glücklich ist, sind alle glücklich.
Also: Für alle gilt, dass wenn Alice glücklich ist, sie glücklich sind.

Aufgabe F — \forall -Einführung III

Bringen Sie die folgenden Schlüsse in die Normalform, formalisieren und beweisen Sie sie mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. Wenn es einen gibt, der allen hilft, dann ist allen geholfen.
2. **To do: Aufgabe**

Aufgabe G — \exists -Beseitigung I

Beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

- | | |
|---|---|
| 1. $\frac{\exists x(Gx \rightarrow Hx)}{\forall x Gx \rightarrow \exists x Hx}$ | 2. $\frac{\forall x(Fx \leftrightarrow Gx)}{\exists x(Fx \wedge Gx)}$ |
| | $\frac{\exists x Fx}{\exists x(Fx \wedge Gx)}$ |

Aufgabe H — \exists -Beseitigung II

Formalisieren und beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. Alle Piraten sind Menschen.
Es gibt Säugetiere, die keine Menschen sind.
Also: Es gibt Säugetiere, die keine Piraten sind.
2. **To do: Aufgabe**

Aufgabe I — \exists -Beseitigung III

Bringen Sie die folgenden Schlüsse in die Normalform, formalisieren und beweisen Sie sie mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. **To do: Aufgabe**
2. Die Philosophie setzt sich häufig mit Begriffsklärungen auseinander. Zum Beispiel könnte man vorschlagen, dass der Begriff „Besonnenheit“ heißt, seine Lüste beherrschen zu können. Seine Lüste beherrschen zu können, heißt sich selbst zu beherrschen. Aber es gibt ein Gegenargument dagegen: Wenn jemand über etwas herrscht, hat der Herrscher mehr Macht als der Beherrschte. Und wenn einer mehr Macht hat als ein anderer, hat der andere nicht mehr Macht als der eine. Also gibt es keine Selbstbeherrschung.¹

Aufgabe J — Lose Sammlung prädikatenlogischer Schlüsse

¹Also beherrscht niemand sich selbst.

Beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens.

- | | | |
|---|--|---|
| 1. $\forall xFx$
$\forall x(Fx \rightarrow Gx)$
$\forall xGx$ | 2. $\neg Ga$
$\forall x(Fx \rightarrow Gx)$
$\neg Fa$ | 3. $\forall x(Gx \rightarrow Fx)$
$\exists x(Hx \wedge Gx)$
$\exists x(Hx \wedge Fx)$ |
| 4. $\forall x\neg Gx$
$\forall y(Hy \rightarrow Gy)$
$\exists x\neg Hx$ | 5. $\forall x(Fx \rightarrow Gx)$
$\forall xFx \rightarrow \forall xGx$ | 6. $\exists x(Fx \rightarrow Gx)$
$\forall xFx \rightarrow \exists xGx$ |
| 7. $\forall xFx \rightarrow \exists xGx$
$\exists x(Fx \rightarrow Gx)$ | 8. $\neg\exists x(Fx \rightarrow Gx)$
$\neg\exists x(\neg Fx \vee Gx)$ | 9. $\neg\exists(Fx \rightarrow Gx)$
$\forall x\neg Gx$ |

Knobelei 1 — Zählen in der Prädikatenlogik

Formalisieren Sie den folgenden Satz:

Es gibt genau zwei Menschen.²

²Zur Formalisierung benötigen Sie das Identitätszeichen „=“. Wenn $a = b$ gilt, dann sprechen a und b von demselben Objekt, also von einem einzigen. „ $a = b$ “ ist eine Aussage in PL und darf auch so behandelt werden. Man könnte „=“ als das Prädikat „... ist mit ... identisch.“ bestimmen. Aus Gewohnheit schreiben wir es aber zwischen zwei Individuen und nicht wie große Buchstaben davor.

Lösungsvorschläge – Aufgabenblatt 11

Lösungsvorschlag A Prädikatenlogische Formalisierung

Formalisieren Sie die folgenden PL-Sätze!

1. Karthago muss zerstört werden.
2. Romulus und Remus sind Wolfskinder.
3. Die Gründer von Rom sind Wolfskinder.
4. Alle roten Autos gehören Peter.
5. Alle roten Autos gehören jemandem.
6. Niemand mag die Gründer von Rom.
7. Peter reist nach Rom, Helsinki und Seoul.
8. Etwas ist eine Schildkröte genau dann, wenn es langsam ist und einen Panzer hat.
9. Peter ist in Alice oder Petra verliebt.
10. Die Summe zweier natürlicher Zahlen ist größer als jede ihrer Summanden.

Lösungsvorschlag

1. Zx : x muss zerstört werden.

a : Karthago

Za

2. Wx : x ist ein Wolfskind.

a : Romulus

b : Remus

$Wa \wedge Wb$

3. Gxy : x ist ein Gründer von y .
 Wx : x ist ein Wolfskind.

a : Rom

$\forall x(Gxa \rightarrow Wx)$

4. Ax : x ist ein Auto.
 Rx : x ist rot.
 Gxy : x gehört y .

a : Peter

$\forall x((Ax \wedge Rx) \rightarrow Gxa)$

5. Ax : x ist ein Auto.
 Rx : x ist rot.
 Gxy : x gehört y .

$\forall x((Ax \wedge Rx) \rightarrow \exists y Gxy)$

6. Mxy : x mag y .

Gxy : x ist Gründer von y .

a : Rom

$\forall x(Gxa \rightarrow \neg \exists y(Myx))$

7. Rxy : x reist nach y .

a : Peter

b : Rom

c : Helsinki

d : Seoul

$Rab \wedge Rac \wedge Rad$

8. Sx : x ist eine Schildkröte.

Lx : x ist langsam.

Px : x hat einen Panzer.

$\forall x(Sx \leftrightarrow (Lx \wedge Px))$

9. Vxy : x ist in y verliebt.

a : Peter

b : Alice

c : Petra

$Vab \wedge Vac$

10. Nx : x ist eine natürliche Zahl.

$Sxyz$: x ist die Summe von y und z .

Mxy : x ist ein Summand von y .

Gxy : x ist größer als y .

$\forall x \forall y \forall z ((Nx \wedge Ny \wedge Sxyz) \rightarrow (Gxy \wedge Gxz))$

Lösungsvorschlag B Einschränkungen der \forall -Einführung

Nennen Sie die Einschränkungen der \forall -Einführung!

Lösungsvorschlag

1. Die generalisierte Variable darf nicht in den Annahmen oder der Konklusion vorkommen.
2. Die generalisierte Variable darf nicht aus einer Existenzquantorbeseitigung stammen.

Lösungsvorschlag C Einschränkungen der \exists -Beseitigung

Nennen Sie die Einschränkungen der \exists -Beseitigung!

Lösungsvorschlag

1. Die spezialisierte Variable darf nicht in den Annahmen oder der Konklusion vorkommen.
2. Die spezialisierte Variable darf nicht bereits einer Existenzquantorbeseitigung eingeführt worden sein.
3. Die spezialisierte Variable darf nicht bereits in dem Satz auftauchen, auf den die \exists -Beseitigung angewendet wurde.

Lösungsvorschlag \forall -Einführung I

Beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. $\frac{\forall xFx \wedge \forall xHx}{\forall x(Fx \wedge Gx)}$
2. $\frac{\forall x(Ga \rightarrow Fx)}{Ga \rightarrow \forall xFx}$

Lösungsvorschlag

Die anschließend Überprüfung der Regeln muss nicht so ausführlich wie hier stattfinden. Es dient aber zum Verständnis der Regeln, diese jeweils ausführlich zu begründen.

- | | | | |
|--------|----------------------------------|------|------------------|
| 1. (1) | $\forall xFx \wedge \forall xGx$ | | Ann. |
| (2) | $\forall xFx$ | 1 | \wedge -Bes. |
| (3) | $\forall xGx$ | 1 | \wedge -Bes. |
| (4) | Fa | 2 | \forall -Bes. |
| (5) | Ga | 3 | \forall -Bes. |
| (6) | $Fa \wedge Ga$ | 4, 5 | \wedge -Einf. |
| (7) | $\forall x(Fx \wedge Gx)$ | 6 | \forall -Einf. |

Da die \forall -Einführung angewandt wurde, muss geprüft werden, ob das a , das quantifiziert wurde, die folgenden Regeln erfüllt (Siehe im Skript S. 113 / 252):

1. a kommt weder in den Annahmen noch der Konklusion vor. ✓
2. Die Zeile 6, auf die die \forall -Einführung angewendet wurde, darf keine Konstanten enthalten, die aus einer \exists -Beseitigung stammen. Es kommt als Konstante nur a vor, die wurde nicht aus einer \exists -Beseitigung abgeleitet. ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

- | | | | | |
|------|-----|--------------------------------|------|------------------|
| 2. 1 | (1) | $\forall x(Ga \rightarrow Fx)$ | | Ann. |
| 2 | (2) | Ga | | ZA |
| 1 | (3) | $Ga \rightarrow Fb$ | 1 | \forall -Bes. |
| 1, 2 | (4) | Fb | 2, 3 | MP |
| 1, 2 | (5) | $\forall xFx$ | 4 | \forall -Einf. |

1 (6) $Ga \rightarrow \forall xFx$ 2, 5 \rightarrow -Einf.

Da die \forall -Einführung angewandt wurde, muss geprüft werden, ob das b , das quantifiziert wurde, die folgenden Regeln erfüllt (Siehe im Skript S. 113 / 252):

1. b kommt nicht in den Annahmen vor. ✓
2. b kommt nicht in der Konklusion vor. ✓
3. Die Zeile 4, auf die die \forall -Einführung angewendet wurde, darf keine Konstanten enthalten, die aus einer \exists -Beseitigung stammen. Es kommt als Konstante nur b vor, die wurde nicht aus einer \exists -Beseitigung abgeleitet. ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

Lösungsvorschlag $\forall\exists$ -Einführung II

Formalisieren und beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. Alle Menschen sind sterblich.
 Niemand ist sterblich.
Also: Also sind alle unmenschlich.
2. Wenn Alice glücklich ist, sind alle glücklich.
Also: Für alle gilt, dass wenn Alice glücklich ist, sie glücklich sind.

Lösungsvorschlag

1. Mx : x ist ein Mensch.

Sx : x ist sterblich.

$\forall x(Mx \rightarrow Sx)$

$\neg \exists xSx$

—————
 $\forall x\neg Mx$

- | | | |
|-----|--------------------------------|--------------------|
| (1) | $\forall x(Mx \rightarrow Sx)$ | Ann. |
| (2) | $\neg \exists xSx$ | Ann. |
| (3) | $\neg \neg \forall x \neg Sx$ | 2 QT |
| (4) | $\forall x \neg Sx$ | 3 \neg -Bes. |
| (5) | $\neg Sa$ | 4 \forall -Bes. |
| (6) | $Ma \rightarrow Sa$ | 1 \forall -Bes. |
| (7) | $\neg Ma$ | 5, 6 MT |
| (8) | $\forall x \neg Mx$ | 7 \forall -Einf. |

In Zeile 8 wurde eine \forall -Einf. angewandt, es wurde a generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. a stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

2. Gx : x ist glücklich.

a : Alice

$Ga \rightarrow \forall xGx$

$\forall x(Ga \rightarrow Gx)$

1	(1)	$Ga \rightarrow \forall xGx$	Ann.
2	(2)	Ga	ZA
1, 2	(3)	$\forall xGx$	1, 2 MP
1, 2	(4)	Gb	3 \forall -Bes.
1	(5)	$Ga \rightarrow Gb$	2, 4 \rightarrow -Einf.
1	(6)	$\forall x(Ga \rightarrow Gx)$	5 \forall -Einf.

In Zeile 6 wurde eine \forall -Einf. angewandt, es wurde b generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. b kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. b stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

Lösungsvorschlag FV-Einführung III

Bringen Sie die folgenden Schlüsse in die Normalform, formalisieren und beweisen Sie sie mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. Wenn es einen gibt, der allen hilft, dann ist allen geholfen.
2. **To do: Aufgabe**

Lösungsvorschlag

1. Hxy : x hilft y .

Es gibt einen, der allen hilft.

Also: Allen wird von jemandem geholfen.

$\exists x\forall yHxy$

$\forall x\exists yHyx$

(1)	$\exists x\forall yHxy$	Ann.
(2)	$\forall yHay$	1 \exists -Bes.
(3)	Hab	2 \forall -Bes.
(4)	$\exists yHyb$	3 \exists -Einf.
(5)	$\forall x\exists yHyx$	4 \forall -Einf.

Es wurde sowohl die \exists -Beseitigung als auch die \forall -Einführung angewandt. Daher muss die Korrektheit der Anwendung beider Regeln betrachtet werden. a stammt aus der \exists -Beseitigung in Z. 2. b wurde mit der \forall -Einführung generalisiert in Z. 5.

1. a und b kommen weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. \exists -Beseitigung: Da es keine anderen Zeilen gibt, in denen eine \exists -Beseitigung angewendet wurde, wurde nirgendwo die gleiche Konstante zur \exists -Beseitigung benutzt. Das generalisierte b stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓
3. Das spezialisierte a kommt nicht bereits in der Zeile vor, auf die die \exists -Beseitigung angewendet wurde (Z. 1). ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

2. To do: Lösung

Lösungsvorschlag $G\exists$ -Beseitigung I

Beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. $\frac{\exists x(Gx \rightarrow Hx)}{\forall xGx \rightarrow \exists xHx}$
2. $\frac{\forall x(Fx \leftrightarrow Gx)}{\exists x(Fx \wedge Gx)}$

Lösungsvorschlag

1. 1	(1)	$\exists x(Gx \rightarrow Hx)$	Ann.
2	(2)	$\forall xGx$	ZA
1	(3)	$Ga \rightarrow Ha$	1 \exists -Bes.
2	(4)	Ga	2 \forall -Bes.
1, 2	(5)	Ha	3, 4 MP
1, 2	(6)	$\exists xHx$	5 \exists -Einf.
1	(7)	$\forall xGx \rightarrow \exists xHx$	2, 6 \rightarrow -Einf.

Da die Regel \exists -Beseitigung in Z. 9 angewendet wurde, muss überprüft werden, ob sie korrekt angewendet wurde:

1. Das spezialisierte a kommt weder in den Annahmen noch der Konklusion vor. ✓
2. Da es keine anderen Zeilen gibt, in denen eine \exists -Beseitigung angewendet wurde, wurde nirgendwo die gleiche Konstante zur \exists -Beseitigung benutzt. ✓
3. a kommt nicht bereits in der Zeile (Z. 1) vor, auf die die \exists -Beseitigung angewendet wurde. ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

2. 1 (1) $\forall x(Fx \leftrightarrow Gx)$ Ann.

2	(2)	$\exists xFx$	Ann.
2	(3)	Fa	2 \exists -Bes.
1	(4)	$Fa \leftrightarrow Ga$	1 \forall -Bes.
1	(5)	$(Fa \rightarrow Ga) \wedge (Ga \rightarrow Fa)$	4 \leftrightarrow -Bes.
1	(6)	$Fa \rightarrow Ga$	5 \wedge -Bes.
1, 2	(7)	Ga	6, 3 MP
1, 2	(8)	$Fa \wedge Ga$	3, 7 \wedge -Einf.
1, 2	(9)	$\exists x(Fx \wedge Gx)$	8 \exists -Einf.

Da die Regel \exists -Beseitigung in Z. 3 angewendet wurde, muss überprüft werden, ob sie korrekt angewendet wurde:

1. Das spezialisierte a kommt weder in den Annahmen noch der Konklusion vor. ✓
2. Da es keine anderen Zeilen gibt, in denen eine \exists -Beseitigung angewendet wurde, wurde nirgendwo die gleiche Konstante zur \exists -Beseitigung benutzt. ✓
3. a kommt nicht bereits in der Zeile (Z. 2) vor, auf die die \exists -Beseitigung angewendet wurde. ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

Lösungsvorschlag H \exists -Beseitigung II

Formalisieren und beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. Alle Piraten sind Menschen.
Es gibt Säugetiere, die keine Menschen sind.
Also: Es gibt Säugetiere, die keine Piraten sind.
2. **To do: Aufgabe**

Lösungsvorschlag

1. Fx : x ist ein Pirat.
 Gx : x ist ein Mensch.
 Hx : x ist ein Säugetier.

$$\forall x(Fx \rightarrow Gx)$$

$$\exists x(Hx \wedge \neg Gx)$$

$$\exists x(Hx \wedge \neg Fx)$$

(1)	$\forall x(Fx \rightarrow Gx)$	Ann.
(2)	$\exists x(Hx \wedge \neg Gx)$	Ann.
(3)	$Fa \rightarrow Ga$	1 \forall -Bes.
(4)	$Ha \wedge \neg Ga$	2 \exists -Bes.
(5)	Ha	4 \wedge -Bes.

- | | | | |
|-----|--------------------------------|------|------------------|
| (6) | $\neg Ga$ | 4 | \wedge -Bes. |
| (7) | $\neg Fa$ | 3, 6 | MT |
| (8) | $Ha \wedge \neg Fa$ | 5, 7 | \wedge -Einf. |
| (9) | $\exists x(Hx \wedge \neg Fx)$ | 8 | \exists -Einf. |

Da die Regel \exists -Beseitigung in Z. 4 angewendet wurde, muss überprüft werden, ob sie korrekt angewendet wurde:

1. Das spezialisierte a kommt nicht in den Annahmen oder der Konklusion nicht vor. ✓
2. Da es keine anderen Zeilen gibt, in denen eine \exists -Beseitigung angewendet wurde, wurde nirgendwo die gleiche Konstante zur \exists -Beseitigung benutzt. ✓
3. a kommt nicht bereits in der Zeile (Z. 2) vor, auf die die \exists -Beseitigung angewendet wurde. ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

2. To do: Lösungen

Lösungsvorschlag \exists -Beseitigung III

Bringen Sie die folgenden Schlüsse in die Normalform, formalisieren und beweisen Sie sie mit dem Kalkül des natürlichen Schließens!

1. To do: Aufgabe
2. Die Philosophie setzt sich häufig mit Begriffsklärungen auseinander. Zum Beispiel könnte man vorschlagen, dass der Begriff „Besonnenheit“ heißt, seine Lüste beherrschen zu können. Seine Lüste beherrschen zu können, heißt sich selbst zu beherrschen. Aber es gibt ein Gegenargument dagegen: Wenn jemand über etwas herrscht, hat der Herrscher mehr Macht als der Beherrschte. Und wenn einer mehr Macht hat als ein anderer, hat der andere nicht mehr Macht als der eine. Also gibt es keine Selbstbeherrschung.³

Lösungsvorschlag

1. To do: Lösung
2. Der Text besteht aus einer Einleitung und dem Argument an sich. Die Einleitung ist nicht für das Argument relevant.

Wenn jemand über etwas herrscht, hat der Herrschende mehr Macht als der beherrschte.
Wenn einer mehr macht als ein anderer hat, hat der andere nicht mehr Macht als der eine.
Also: Niemand beherrscht sich selbst.

³Also beherrscht niemand sich selbst.

Hxy : x herrscht über y .

Mxy : x hat mehr Macht als y .

$\forall x \forall y (Hxy \rightarrow Mxy)$

$\forall x \forall y (Mxy \rightarrow \neg Myx)$

$\neg \exists x Hxx$

1	(1)	$\forall x \forall y (Hxy \rightarrow Mxy)$	Ann.
2	(2)	$\forall x \forall y (Mxy \rightarrow \neg Myx)$	Ann.
3	(3)	$\neg \neg \exists x Hxx$	ZA
3	(4)	$\exists x Hxx$	3 \neg -Bes
1	(5)	$\forall y (Hay \rightarrow May)$	1 \forall -Bes.
1	(6)	$Haa \rightarrow Maa$	5 \forall -Bes.
2	(7)	$\forall y (May \rightarrow \neg May)$	2 \forall -Bes.
2	(8)	$Maa \rightarrow \neg Maa$	7 \forall -Bes.
3	(9)	Haa	4 \exists -Bes.
1, 3	(10)	Maa	6, 9 MP
1, 2, 3	(11)	$\neg Maa$	8, 10 MP
1, 2	(12)	$\neg \neg \neg \exists x Hxx$	10, 11, 3 RAA
1, 2	(13)	$\neg \exists x Hxx$	12 \neg -Bes.

Da die Regel \exists -Beseitigung in Z. 9 angewendet wurde, muss überprüft werden, ob sie korrekt angewendet wurde:

1. Das spezialisierte b kommt weder in den Annahmen noch der Konklusion vor. ✓
2. Da es keine anderen Zeilen gibt, in denen eine \exists -Beseitigung angewendet wurde, wurde nirgendwo die gleiche Konstante zur \exists -Beseitigung benutzt. ✓
3. a kommt nicht bereits in der Zeile (Z. 4) vor, auf die die \exists -Beseitigung angewendet wurde. ✓

Die Bedingungen sind erfüllt, daher ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

Lösungsvorschlag JLoose Sammlung prädikatenlogischer Schlüsse

Beweisen Sie die folgenden Schlüsse mit dem Kalkül des natürlichen Schließens.

- | | | |
|--|---|--|
| 1. $\forall x Fx$
$\forall x (Fx \rightarrow Gx)$
$\forall x Gx$ | 2. $\neg Ga$
$\forall x (Fx \rightarrow Gx)$
$\neg Fa$ | 3. $\forall x (Gx \rightarrow Fx)$
$\exists x (Hx \wedge Gx)$
$\exists x (Hx \wedge Fx)$ |
| 4. $\forall x \neg Gx$
$\forall y (Hy \rightarrow Gy)$
$\exists x \neg Hx$ | 5. $\forall x (Fx \rightarrow Gx)$
$\forall x Fx \rightarrow \forall x Gx$ | 6. $\exists x (Fx \rightarrow Gx)$
$\forall x Fx \rightarrow \exists x Gx$ |
| 7. $\forall x Fx \rightarrow \exists x Gx$
$\exists x (Fx \rightarrow Gx)$ | 8. $\neg \exists x (Fx \rightarrow Gx)$
$\neg \exists x (\neg Fx \vee Gx)$ | 9. $\neg \exists (Fx \rightarrow Gx)$
$\forall x \neg Gx$ |

Lösungsvorschlag

- | | | | |
|--------|--------------------------------|------|------------------|
| 1. (1) | $\forall xFx$ | | Ann. |
| (2) | $\forall x(Fx \rightarrow Gx)$ | | Ann. |
| (3) | Fa | 1 | \forall -Bes. |
| (4) | $Fa \rightarrow Ga$ | 2 | \forall -Bes. |
| (5) | Ga | 3, 4 | MP |
| (6) | $\forall xGx$ | 5 | \forall -Einf. |

In Zeile 6 wurde eine \exists -Bes. angewandt, es wurde a generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. a wurde nicht bereits in einer anderen \exists -Beseitigung spezialisiert. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion abgeleitet aus den Prämissen abgeleitet werden konnte, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

- | | | | |
|--------|--------------------------------|---|-----------------|
| 2. (1) | $\neg Ga$ | | Ann. |
| (2) | $\forall x(Fx \rightarrow Gx)$ | | Ann. |
| (3) | $Fa \rightarrow Ga$ | 2 | \forall -Bes. |
| (4) | $\neg Fa$ | 3 | MT, q.e.d. |

- | | | | |
|--------|--------------------------------|------|------------------|
| 3. (1) | $\forall x(Gx \rightarrow Fx)$ | | Ann. |
| (2) | $\exists x(Hx \wedge Gx)$ | | Ann. |
| (3) | $Ga \rightarrow Fa$ | 1 | \forall -Bes. |
| (4) | $Ha \wedge Ga$ | 2 | \exists -Bes. |
| (5) | Ga | 4 | \wedge -Bes. |
| (6) | Ha | 4 | \wedge -Bes. |
| (7) | Fa | 3, 5 | MP |
| (8) | $Fa \wedge Ha$ | 6, 7 | \wedge -Einf. |
| (9) | $\exists x(Fx \wedge Hx)$ | 8 | \exists -Einf. |

In Zeile 4 wurde eine \exists -Bes. angewandt, es wurde a spezialisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. a wurde nicht bereits in einer anderen \exists -Beseitigung spezialisiert. ✓
3. a kommt nicht bereits in der Zeile vor, die spezialisiert wurde (Z. 2). ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

- | | | | |
|--------|--------------------------------|------|--------------------------|
| 4. (1) | $\forall x\neg Gx$ | | Ann. |
| (2) | $\forall y(Hy \rightarrow Gy)$ | | Ann. |
| (3) | $\neg Ga$ | 1 | \forall -Bes. |
| (4) | $Ha \rightarrow Ga$ | 2 | \forall -Bes. |
| (5) | $\neg Ha$ | 3, 4 | MP |
| (6) | $\exists x\neg Hx$ | 5 | \exists -Einf., q.e.d. |
-
- | | | | |
|------|-----|--------------------------------|------|
| 5. 1 | (1) | $\forall x(Fx \rightarrow Gx)$ | Ann. |
| 2 | (2) | $\forall xFx$ | ZA |

1	(3)	$Fb \rightarrow Gb$	1	\forall -Bes.
2	(4)	Fb	2	\forall -Bes.
1, 2	(5)	Gb	3, 4	MP
1, 2	(6)	$\forall xGx$	5	\forall -Einf.
1	(7)	$\forall xFx \rightarrow \forall xGx$	2, 3	\rightarrow -Einf.

In Zeile 6 wurde eine \forall -Einf. angewandt, es wurde b generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. b kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. b stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

6. 1	(1)	$\exists x(Fx \rightarrow Gx)$	Ann.
2	(2)	$\forall xFx$	ZA
1	(3)	$Fa \rightarrow Ga$	1 \exists -Bes.
2	(4)	Fa	2 \forall -Bes.
1, 2	(5)	Ga	3, 4 MP
1, 2	(6)	$\exists xGx$	5 \exists -Einf.
1	(7)	$\forall xFx \rightarrow \exists xGx$	2, 6 \rightarrow -Einf.

In Zeile 3 wurde eine \exists -Bes. angewandt, es wurde a spezialisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. a wurde nicht bereits in einer anderen \exists -Beseitigung spezialisiert. ✓
3. a kommt nicht bereits in der Zeile vor, die spezialisiert wurde (Z. 2). ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

7. 1	(1)	$\forall xFx \rightarrow \exists xGx$	Ann.
2	(2)	$\neg \exists x(Fx \rightarrow Gx)$	ZA
2	(3)	$\neg \neg \forall x \neg (Fx \rightarrow Gx)$	2 QT
2	(4)	$\forall x \neg (Fx \rightarrow Gx)$	3 \neg -Bes.
2	(5)	$\neg (Fa \rightarrow Ga)$	4 \neg -Bes.
2	(6)	$Fa \wedge \neg Ga$	5 \rightarrow -Ers.
2	(7)	Fa	6 \wedge -Bes.
2	(8)	$\neg Ga$	6 \wedge -Bes.
2	(9)	$\forall xFx$	7 \forall -Einf.
2	(10)	$\forall x \neg Gx$	8 \forall -Einf.
2	(11)	$\neg \exists x \neg \neg Gx$	10 QT
2	(12)	$\neg \exists xGx$	11 \neg -Bes.
1, 2	(13)	$\exists xGx$	1, 9 MP
1	(14)	$\neg \neg \exists x(Fx \rightarrow Gx)$	2, 12, 13 RAA

In Zeile 8 und 9 wurde eine \forall -Einf. angewandt, je wurde a generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓

2. a stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

- | | | | |
|--------|--|----|---------------------|
| 8. (1) | $\neg\exists x(Fx \rightarrow Gx)$ | | Ann. |
| (2) | $\neg\neg\forall x\neg(Fx \rightarrow Gx)$ | 1 | QT |
| (3) | $\forall x\neg(Fx \rightarrow Gx)$ | | \neg -Bes. |
| (4) | $\neg(Fa \rightarrow Ga)$ | 3 | \forall -Bes. |
| (5) | $Fa \wedge \neg Ga$ | 4 | \rightarrow -Ers. |
| (6) | $\neg\neg(Fa \wedge \neg Ga)$ | 5 | \neg -Einf. |
| (7) | $\neg(\neg Fa \vee \neg\neg Ga)$ | 6 | DM |
| (8) | $\neg(\neg Fa \vee Ga)$ | 7 | \neg -Bes. |
| (9) | $\forall x\neg(\neg Fx \vee Gx)$ | 8 | \forall -Einf. |
| (10) | $\neg\exists x\neg\neg(\neg Fx \vee Gx)$ | 9 | QT |
| (11) | $\neg\exists x(\neg Fx \vee Gx)$ | 10 | \neg -Bes. |

In Zeile 9 wurde eine \forall -Einf. angewandt, es wurde a generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. a stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

- | | | | |
|--------|--|---|---------------------|
| 9. (1) | $\neg\exists x(Fx \rightarrow Gx)$ | | Ann. |
| (2) | $\neg\neg\forall x\neg(Fx \rightarrow Gx)$ | 1 | QT |
| (3) | $\forall x\neg(Fx \rightarrow Gx)$ | 2 | \neg -Bes. |
| (4) | $\neg(Fa \rightarrow Ga)$ | 3 | \forall -Bes. |
| (5) | $Fa \wedge \neg Ga$ | 4 | \rightarrow -Bes. |
| (6) | $\neg Ga$ | 5 | \wedge -Bes. |
| (7) | $\forall x\neg Gx$ | 6 | \forall -Einf. |

In Zeile 7 wurde eine \forall -Einf. angewandt, es wurde a generalisiert. Daher gilt zu prüfen:

1. a kommt weder in den Annahmen noch in der Konklusion vor. ✓
2. a stammt nicht aus einer \exists -Beseitigung. ✓

Damit ist die Ableitung fertig und da die Konklusion aus den Prämissen abgeleitet wurde und auch nur von den Prämissen abhängt, ist der Schluss gültig. Q.E.D.

Lösungsvorschlag 1 Zählen in der Prädikatenlogik

Formalisieren Sie den folgenden Satz:

Es gibt genau zwei Menschen.⁴

⁴Zur Formalisierung benötigen Sie das Identitätszeichen „ $=$ “. Wenn $a = b$ gilt, dann sprechen a und b von demselben Objekt, also von einem einzigen. „ $a = b$ “ ist eine Aussage in PL und darf auch so behandelt werden.

Lösungsvorschlag

Mx : x ist ein Mensch.

$x = y$: x und y bezeichnen dasselbe Ding.

$\exists x \exists y (Mx \wedge My \wedge x \neq y \wedge \forall z (Mz \rightarrow (z = x \vee z = y)))$

Der Satz $\exists x \exists y (Mx \wedge My)$ hat das Problem, dass nicht ausgeschlossen werden kann, dass x und y dasselbe sind. Dieser Satz ist also bereits wahr, wenn es nur ein einziges Ding gibt, das ein Mensch ist. Das können wir ausschließen, indem wir außerdem festlegen, dass x und y nicht dasselbe sind, mit $x \neq y$:

$\exists x \exists y (Mx \wedge My \wedge x \neq y)$

Jetzt ist weiterhin das Problem, dass dieser Satz auch wahr ist, wenn es mehr als zwei Menschen gibt. Es sollen aber genau zwei sein, nicht mehr und nicht weniger. Daher legen wir dazu fest, dass alles, dann und nur dann ein Mensch ist, gdw. es entweder mit x oder mit y identisch ist: $\forall z (Mz \rightarrow (z = x \vee z = y))$!

$\exists x \exists y (Mx \wedge My \wedge x \neq y \wedge \forall z (Mz \rightarrow (z = x \vee z = y)))$

Man könnte „=“ als das Prädikat „... ist mit ... identisch.“ bestimmen. Aus Gewohnheit schreiben wir es aber zwischen zwei Individuen und nicht wie große Buchstaben davor.