

Übungen 12
Einführungskurs Logik, Universität Bern, Sommersemester 2009
abzugeben vor Dienstag, dem 19.5.2008, 16h15

Name(n): _____

Erzielte Punkte (in 3 Fragen mit insgesamt 20 Punkten): _____ Note: _____

1. (12 Punkte) Beweisen Sie folgende Sequenzen mit der Methode der natürlichen Deduktion:

- (a) " $\forall x(Fx \rightarrow \neg Gx), \forall x(Hx \rightarrow Gx) \vdash \forall x(Fx \rightarrow \neg Hx)$ "
- (b) " $\forall x(Gx \rightarrow \neg Fx), \forall x(Hx \rightarrow Gx) \vdash \forall x(Fx \rightarrow \neg Hx)$ "
- (c) " $\forall x(Fx) \vee \forall x(Gx) \vdash \forall x(Fx \vee Gx)$ "
- (d) " $(\forall x(Fx) \leftrightarrow \exists x(Fx)) \leftrightarrow \exists x(Fx) \vdash \neg \exists x \neg(Fx)$ "
- (e) " $\forall x(Fx \rightarrow Gx) \vdash \forall x(Fx) \rightarrow \forall x(Gx)$ "
- (f) " $\forall x(Fx \rightarrow Gx) \vdash \exists x(Fx) \rightarrow \exists x(Gx)$ "
- (g) " $\forall x(Fx \wedge Gx) \vdash \forall x(Fx) \wedge \forall x(Gx)$ "
- (h) " $\exists x(Fx) \vee \exists x(Gx) \vdash \exists x(Fx \vee Gx)$ "
- (i) " $\exists x(Fa \rightarrow Fx) \vdash Fa \rightarrow \exists x(Fx)$ "
- (j) " $\exists x \forall y(Rxy) \vdash \forall y \exists x(Rxy)$ "
- (k) " $\forall x(Fx \rightarrow Gx) \vdash \forall x(\exists y(Fy \wedge Rxy) \rightarrow \exists y(Gy \wedge Rxy))$ "
- (l) " $\exists x(Fx \wedge Gx), \exists x(Fx \wedge \forall y(Gy \rightarrow \neg Rxy)) \vdash \exists x(Fx \wedge \neg \forall y(Fy \rightarrow Rxy))$ "

2. (2 Punkte) Beweisen Sie folgende Äquivalenzen mit der Methode der natürlichen Deduktion:

- (a) " $\exists x(Fx) \dashv\vdash \neg \forall x \neg(Fx)$ "
- (b) " $\exists x \neg(Fx) \dashv\vdash \neg \forall x(Fx)$ "

3. (6 Punkte) Bestimmen Sie, ob folgende Anwendungen der Quantorenregeln für die natürliche Deduktion korrekt sind. Wenn sie es nicht sind, begründen Sie weshalb.

(a)

| | | | |
|----------|--|---|------------------|
| 1 | $\forall x \exists z (Fxz \wedge Gxz)$ | $\vdash \forall x \exists z (Fxz \wedge Gxz)$ | Prämisse |
| 2 | $\forall x \exists z (Fxz \wedge Gxz)$ | $\vdash \exists z (Faa \wedge Gaz)$ | aus (1) mit (US) |

(b)

| | | | |
|----------|--|---|------------------|
| 1 | $\forall x \exists z (Fxz \wedge Gxz)$ | $\vdash \forall x \exists z (Fxz \wedge Gxz)$ | Prämisse |
| 2 | $\forall x \exists z (Fxz \wedge Gxz)$ | $\vdash \exists z (Faz \wedge Gbz)$ | aus (1) mit (US) |

(c)

| | | | |
|----------|-------|--------------------------|------------------|
| 1 | Fba | $\vdash Fba$ | Prämisse |
| 2 | Fba | $\vdash \exists y (Fby)$ | aus (1) mit (EG) |

(d)

| | | | |
|----------|-------------------|------------------------------------|------------------|
| 1 | $\exists x (Fxa)$ | $\vdash \exists x (Fxa)$ | Prämisse |
| 2 | $\exists x (Fxa)$ | $\vdash \exists y \exists x (Fxx)$ | aus (1) mit (EG) |

(e)

| | | | |
|----------|-----------------------------------|--|------------------|
| 1 | $Fab \rightarrow \forall x (Gax)$ | $\vdash Fab \rightarrow \forall x (Gax)$ | Prämisse |
| 2 | $Fab \rightarrow \forall x (Gax)$ | $\vdash \forall y (Fay \rightarrow \forall x (Gax))$ | aus (1) mit (UG) |

(f)

| | | | |
|----------|------------------------------|-------------------------------------|------------------|
| 1 | $\exists x (Fxa \wedge Gbx)$ | $\vdash \exists x (Fxa \wedge Gbx)$ | Prämisse |
| 2 | $\exists x (Fxa \wedge Gbx)$ | $\vdash Fba \wedge Gbb$ | aus (1) mit (ES) |