

# Lösningförslag för Logik och bevissteknik I, 2008-06-02

$$(a) \exists x \exists y ( \text{Klocka}(x) \wedge \text{I-butiken}(x) \\ \wedge \text{Klocka}(y) \wedge \text{I-butiken}(y) \\ \wedge \text{Större-än}(x, y) )$$

$$(b) \neg \forall x \forall y ( ( \text{Klocka}(x) \wedge \text{I-butiken}(x) \\ \wedge \text{Klocka}(y) \wedge \text{I-butiken}(y) ) \\ \rightarrow \text{Lika-stora}(x, y) )$$

$$(c) \exists x ( \text{Klocka}(x) \wedge \text{I-butiken}(x) \\ \wedge \forall y ( ( \text{Klocka}(y) \wedge \text{I-butiken}(y) ) \\ \rightarrow \text{Större-än}(x, y) ) )$$

2. Genom att studera sanningsvärdestabellerna för  $A$ ,  $B$  och  $C$  så ser man att

$A$  är en tautologisk konsekvens av  $B$  och  $A$  är en tautologisk konsekvens av  $C$ .

Men det finns en sanningsvärdestilldelning som gör  $B$  sann och  $C$  falsk, och en som gör  $C$  sann och  $B$  falsk, så  $C$  är inte en tautologisk konsekvens av  $B$ , och ej heller det omvända.

(Era lösningar bör inkludera sanningsvärdestabellerna.)

3.  $C: (P \vee Q \vee R) \rightarrow \neg((P \wedge R) \rightarrow Q)$

$$\stackrel{\text{taut}}{\Leftrightarrow} \neg(P \vee Q \vee R) \vee \neg(\neg(P \wedge R) \vee Q)$$

$$\stackrel{\text{taut}}{\Leftrightarrow} (\neg P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee ((P \wedge R) \wedge \neg Q)$$

$$\stackrel{\text{taut}}{\Leftrightarrow} (\neg P \wedge \neg Q \wedge \neg R) \vee (P \wedge R \wedge \neg Q)$$

dar den sista formeln är på DNF och tautologiskt ekvivalent med  $C$ .

4. Den högra slutledningen är valid och här är ett bevis:

1		$A \rightarrow (B \leftrightarrow \neg C)$		
2		$C$		
3			$A$	
4			$B \leftrightarrow \neg C$ 1, 2, $\rightarrow$ Elim	
5				$B$
6				$\neg C$ 4, 5 $\leftrightarrow$ Elim
7				$\perp$ 2, 6, $\perp$ Intro
8				$\neg B$
9		$A \rightarrow \neg B$	3-8, $\rightarrow$ Intro	

Den vänstra slutledningen är inte valid, för om

$A$ : sann,  $B$ : falsk och  $C$ : falsk  
så är premisserna sanna men slutsatsen falsk.

5. Den vänstra slutledningen  
är valid och här är ett bevis:

1	$\forall x (A(x) \vee \neg B(x))$	
2	$\exists x B(x)$	
3	$\boxed{c}$ $B(c)$	
4	$A(c) \vee \neg B(c)$	1, $\forall E$ lim
5	$A(c)$	
6	$\neg A(c)$	5, ReIt
7	$\neg B(c)$	
8	$\perp$	3, 7, $\perp$ Intro
9	$A(c)$	8, $\perp$ Elim
10	$A(c)$	4, 5-6, 7-9, $\vee$ Elim
11	$\exists x A(x)$	10, $\exists$ Intro
12	$\exists x A(x)$	2, 3-11, $\exists$ Elim

Den högra slutsatsen är inte valid, för om  $\mathcal{M}$  är en värld där alla element har egenskapen  $A$  och minst ett element har egenskapen  $B$  så är premisserna sanna i  $\mathcal{M}$ , men slutsatsen är falsk i  $\mathcal{M}$ .

Kom ihåg att:

$$A: \forall x (P(x) \rightarrow \exists y R(x,y))$$

$$B: \forall x \forall y (R(x,y) \rightarrow (P(x) \wedge \neg P(y)))$$

$$C: \exists x P(x)$$

$$D: \exists x \neg P(x)$$

$$E: \forall x \exists y R(x,y)$$


$$F: \exists x \forall y R(x,y)$$

6.  $A, C \vdash E$  stämmer inte.

Låt  $\mathcal{M}$  vara modellen med universum  $\{1, 2\}$  där

$$P^{\mathcal{M}} = \{1\} \text{ och}$$

$$R^{\mathcal{M}} = \{(1, 2)\}.$$

Med figur: 

Då är  $A$  och  $C$  sanna i  $\mathcal{M}$ ,  
men  $E$  är falsk i  $\mathcal{M}$ , så

$A, C \not\stackrel{F}{\vdash} E$  och enligt sannhetsratsen  
så  $A, C \not\vdash E$ .

7.  $F \vdash \neg B$  stämmer och ett bevis kan se ut så här:

1		$\exists x \forall y R(x, y)$	
2			$\forall x \forall y (R(x, y) \rightarrow (P(x) \wedge \neg P(y)))$
3			
4			
5			
6			
7			
8			
9			
10			
11			
12			

$R(c, c)$  3,  $\forall$ Elim  
 $\forall y (R(c, y) \rightarrow (P(c) \wedge \neg P(y)))$  2,  $\forall$ Elim  
 $R(c, c) \rightarrow (P(c) \wedge \neg P(c))$  5,  $\forall$ Elim  
 $P(c) \wedge \neg P(c)$  4, 6,  $\rightarrow$ Elim  
 $P(c)$  7,  $\wedge$ Elim  
 $\neg P(c)$  7,  $\wedge$ Elim  
 $\perp$  8, 9,  $\perp$ Intro  
 $\perp$  1, 3-10,  $\exists$ Elim  
 $\neg \forall x \forall y (R(x, y) \rightarrow (P(x) \wedge \neg P(y)))$  2-11,  $\neg$ Intro

8.  $B, F \vdash E$  stämmer.

Lösningen till uppgift 7 anger ett formellt bevis med premissen  $F$  och slutsatsen  $\neg B$ . Kalla detta bevis för  $\Pi$ .

Nu får vi ett formellt bevis med premisserna  $B, F$  och slutsatsen  $E$  på följande sätt:

1		$B$	
2		$F$	
		$\Pi$	} rader 3-14
		$\neg B$	
15		$\perp$	1, 14, $\perp$ Intro
		$E$	15, $\perp$ Elim

Men beviset är ointressant på så sätt att premisserna  $B, F$  aldrig kan vara sanna samtidigt, eftersom  $F \stackrel{F0}{\Rightarrow} \neg B$ , vilket följer från lösn. till uppg. 7 och sannhetsatsen.

9.  $A, B, C \vdash D$  stämmer  
 och ett formellt bevis kan se  
 ut så här:

1	$\forall x (P(x) \rightarrow \exists y R(x,y))$	
2	$\forall x \forall y (R(x,y) \rightarrow (P(x) \wedge \neg P(y)))$	
3	$\exists x P(x)$	
4	$\boxed{c} P(c)$	
5	$P(c) \rightarrow \exists y R(c,y)$	1, $\forall$ Elim
6	$\exists y R(c,y)$	4, 5, $\rightarrow$ Elim
7	$\boxed{d} R(c,d)$	
8	$\forall y (R(c,y) \rightarrow (P(c) \wedge \neg P(y)))$	2, $\forall$ Elim
9	$R(c,d) \rightarrow (P(c) \wedge \neg P(d))$	8, $\forall$ Elim
10	$P(c) \wedge \neg P(d)$	7, 9, $\rightarrow$ Elim
11	$\neg P(d)$	10, $\wedge$ Elim
12	$\exists x \neg P(x)$	11, $\exists$ Intro
13	$\exists x \neg P(x)$	6, 7-12, $\exists$ Elim
14	$\exists x \neg P(x)$	3, 4-13, $\exists$ Elim