

2020-06-01

1a $\forall x \forall y (\bar{P}(x) \wedge \bar{P}(y) \rightarrow \neg \bar{P}(F(x,y)))$
 b) $\neg \exists x (\bar{P}(x) \wedge \forall y (\bar{P}(y) \rightarrow Q(y,x)))$

2	A	B	C	$(A \vee \neg B) \rightarrow (C \rightarrow (A \wedge B))$
	1	1	1	1
	1	1	0	1
	1	0	1	0
	1	0	0	1
	0	1	1	0
	0	1	0	0
	0	0	1	1
	0	0	0	1

DNF: $(A \wedge B \wedge C) \vee (A \wedge B \wedge \neg C) \vee (A \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee (\neg A \wedge B \wedge C)$
 $\vee (\neg A \wedge B \wedge \neg C) \vee (\neg A \wedge \neg B \wedge \neg C)$

eq. $(A \wedge B) \vee (A \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee (\neg A \wedge B) \vee (\neg A \wedge B \wedge C)$
 eq. $(A \wedge B) \vee (\neg A \wedge B) \vee (\neg B \wedge \neg C)$
 eq. $B \vee (\neg B \wedge \neg C)$

KNF

$(\neg A \vee B \vee \neg C) \wedge (A \vee B \vee \neg C)$
 eq. $B \vee \neg C$

eq. $(B \vee \neg B) \wedge (B \vee \neg C)$

eq. $B \vee \neg C$ Både DNF och KNF,

3a

$$\frac{\frac{A \wedge \neg B}{A} \wedge E \quad \textcircled{1} \quad \frac{A \wedge \neg B}{A \rightarrow B} \rightarrow E}{B} \rightarrow E \quad \frac{A \wedge \neg B}{\neg B} \wedge E}{\neg B} \wedge E \quad \frac{\perp}{\neg(A \rightarrow B)} \neg I \textcircled{1}$$

3b)

$$\begin{array}{c}
 \textcircled{3} \quad \frac{\neg A \quad A^{\textcircled{1}}}{\perp} \neg E \\
 \frac{\perp}{B} \text{RAA} \\
 \frac{B}{A \rightarrow B} \rightarrow I \textcircled{1} \\
 \hline
 \neg A \vee \neg B \\
 \hline
 A \rightarrow B
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 \textcircled{4} \quad \textcircled{2} \\
 \frac{\neg \neg B \quad \neg B}{\perp} \neg E \\
 \frac{\perp}{B} \text{RAA} \textcircled{2} \\
 \frac{B}{A \rightarrow B} \rightarrow I \\
 \hline
 A \rightarrow B \quad \text{VE} \textcircled{3} \textcircled{4}
 \end{array}$$

3c)

$$\begin{array}{c}
 \frac{\forall x (\neg \bar{Q}(x) \rightarrow \neg \bar{P}(\bar{c}))}{\neg \bar{Q}(\bar{d}) \rightarrow \neg \bar{P}(\bar{c})} \forall E \\
 \frac{\neg \bar{Q}(\bar{d}) \rightarrow \neg \bar{P}(\bar{c}) \quad \neg \bar{Q}(\bar{d})^{\textcircled{1}}}{\neg \bar{P}(\bar{c})} \rightarrow E \\
 \frac{\neg \bar{P}(\bar{c})}{\perp} \neg E \\
 \frac{\perp}{\bar{Q}(\bar{d})} \text{RAA} \textcircled{1} \\
 \hline
 \frac{\bar{Q}(\bar{d})}{\forall x \bar{P}(x)} \forall E \\
 \frac{\forall x \bar{P}(x)}{\bar{P}(\bar{c})} \forall E \\
 \hline
 \neg \bar{P}(\bar{c}) \rightarrow \bar{P}(\bar{c}) \quad \neg E
 \end{array}$$

3d)

$$\begin{array}{c}
 \frac{\forall x (\bar{Q}(x) \rightarrow \bar{P}(\bar{c}))}{\bar{Q}(x) \rightarrow \bar{P}(\bar{c})} \forall E \\
 \frac{\bar{Q}(x) \rightarrow \bar{P}(\bar{c}) \quad \bar{Q}(x)^{\textcircled{1}}}{\bar{P}(\bar{c})} \rightarrow E \\
 \hline
 \bar{P}(\bar{c}) \\
 \hline
 \frac{\bar{P}(\bar{c})}{\bar{R}(\bar{c}, \bar{F}(\bar{c}))} \rightarrow E \\
 \frac{\bar{R}(\bar{c}, \bar{F}(\bar{c}))}{\exists x \bar{R}(\bar{c}, x)} \exists I \\
 \hline
 \frac{\exists x \bar{Q}(x) \quad \exists x \bar{R}(\bar{c}, x)}{\exists x \bar{R}(\bar{c}, x)} \exists E \textcircled{1}
 \end{array}$$

4a)

A	B	C	$(A \rightarrow C) \rightarrow B$	$A \rightarrow (\neg C \rightarrow B)$	
1	1	1	1	1	←
1	1	0	1	1	←
1	0	1	0	1	
1	0	0	1	0	
0	1	1	1	1	←
0	1	0	1	1	←
0	0	1	0	1	
0	0	0	0	1	

På alla rader där premisserna är sanna, är även B sanna.
Svar: $(A \rightarrow C) \rightarrow B, A \rightarrow (\neg C \rightarrow B) \models B$.

4b) Argör

$$\underbrace{\forall x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))}_{\varphi}, \underbrace{\exists x \bar{E}(x)}_{\psi}, \underbrace{\exists x (\bar{Q}(x) \wedge \bar{E}(x))}_{\tau} \vdash \exists x \neg \bar{E}(x) \quad ?$$

Låt $A = \{0, 1\}$

$P = Q = \emptyset$

$R = \{0, 1\}$

$\mathcal{D} = \langle A; ; ; P, Q, R \rangle$

Då gäller

$\mathcal{D} \models \varphi$ eftersom $P \subseteq Q$

$\mathcal{D} \models \psi$ eftersom $R \neq \emptyset$

$\mathcal{D} \models \tau$ eftersom $R \cap Q = \emptyset$

Men $\mathcal{D} \not\models \exists x \neg \bar{E}(x)$ eftersom alla element i A tillhör R .

Alltså är \mathcal{D} en motexempelstruktur.

Alltså har vi $\varphi, \psi, \tau \not\models \exists x \neg \bar{E}(x)$.

5a) Argör $\exists x \bar{P}(x) \rightarrow \forall x \bar{Q}(x) \vdash \forall x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))$

$$\begin{array}{c} \frac{P(x)}{\exists x \bar{P}(x)} \text{EI} \quad \frac{\exists x \bar{P}(x) \rightarrow \forall x \bar{Q}(x)}{\forall x \bar{Q}(x)} \rightarrow E \\ \frac{\forall x \bar{Q}(x)}{Q(x)} \forall E \\ \frac{Q(x)}{\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x)} \rightarrow I(1) \\ \frac{\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x)}{\forall x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))} \forall I \end{array}$$

Alltså stämmer påståendet.

56) Avgör

$$\underbrace{\forall x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))}_{\varphi} \vdash \underbrace{\exists x \bar{P}(x) \rightarrow \forall x \bar{Q}(x)}_{\psi}$$

Låt $A = \{0, 1\}$

$P = \{0\}$

$Q = \{0\}$

$\mathcal{M} = \langle A; ; P, Q \rangle$

Nu gäller $\mathcal{M} \models \forall x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))$ eftersom $P \subseteq Q$

Det gäller också att $\mathcal{M} \models \exists x \bar{P}(x)$ eftersom $0 \in P$

och att $\mathcal{M} \not\models \forall x \bar{Q}(x)$ eftersom $1 \notin Q$.

Alltså $\mathcal{M} \not\models \exists x \bar{P}(x) \rightarrow \forall x \bar{Q}(x)$.

Alltså $\varphi \not\models \psi$.

'Sundhetsatsen ger att $\varphi \not\models \psi$. //

6)

A	B	$\oplus(A, B)$
1	1	0
1	0	0
0	1	0
0	0	1

A	$\oplus(A, A)$	$\neg A$
1	0	0
0	1	1

A	B	$A \vee B$	$\oplus(\oplus(A, B), \oplus(A, B))$		
1	1	1	1	0	0
1	0	1	1	0	0
0	1	1	1	0	0
0	0	0	0	1	1

Vi ser att

$\neg A$ eq $\oplus(A, A)$

$A \vee B$ eq $\oplus(\oplus(A, B), \oplus(A, B))$

Alltså kan \neg och \vee uttryckas enbart med \oplus

Eftersom $\{\neg, \vee\}$ är f.k. följer nu att $\{\oplus\}$ är f.k.

$$(7a) \quad \overbrace{\neg \exists x \bar{Q}(x)}^{\Psi}, \overbrace{\exists x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))}^{\Psi} \models \exists x \neg \bar{P}(x).$$

Låt $\mathcal{A} = \langle A, ;, ;, P, Q \rangle$ en godtycklig σ -struktur.

Anta att $\mathcal{A} \models \neg \exists x \bar{Q}(x)$ och $\mathcal{A} \models \exists x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x))$.

Då måste $Q = \emptyset$ (ty annars skulle $\mathcal{A} \models \exists x \bar{Q}(x)$).

Och det finns något element $a \in A$ så att $\mathcal{A} \models \bar{P}(a) \rightarrow \bar{Q}(a)$.

Alltså $\mathcal{A} \not\models \bar{P}(a)$ eller $\mathcal{A} \models \bar{Q}(a)$.

Eftersom $Q = \emptyset$ så kan inte $\mathcal{A} \models \bar{Q}(a)$ gälla.

Alltså måste $\mathcal{A} \not\models \bar{P}(a)$, dvs $a \in P$.

Alltså finns något element som inte tillhör P ,
dvs $\mathcal{A} \models \exists x \neg \bar{P}(x)$.

Alltså eftersom \mathcal{A} godtycklig struktur, så har vi visat att
 $\exists x \neg \bar{P}(x)$ är sann i varje modell för Ψ och Ψ .

Alltså gäller $\Psi, \Psi \models \exists x \neg \bar{P}(x)$.

$$(7b) \quad \frac{\frac{\frac{\bar{P}(x) \quad \textcircled{1}}{\bar{P}(x)} \quad \frac{\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x) \quad \textcircled{2}}{\bar{Q}(x)} \rightarrow E}{\bar{Q}(x)} \exists I}{\exists x \bar{Q}(x)} \exists I \quad \neg \exists x \bar{Q}(x) \quad \neg E}{\perp} \neg I \textcircled{1}$$

$$\frac{\neg \bar{P}(x)}{\exists x \neg \bar{P}(x)} \exists I$$

$$\frac{\exists x (\bar{P}(x) \rightarrow \bar{Q}(x)) \quad \exists x \neg \bar{P}(x)}{\exists x \neg \bar{P}(x)} \exists E \textcircled{2}$$

8

$\sigma = \langle C; F; R \rangle$ av ställighet $\langle 0; 1; 2 \rangle$

$$\varphi_1 \quad \forall x \neg R(x, x)$$

$$\varphi_2 \quad \forall x \forall y \forall z (R(x, y) \wedge R(y, z) \rightarrow R(x, z))$$

$$\varphi_3 \quad \forall x R(x, F(x))$$

$\mathcal{A} = \langle A; c; F; P \rangle$ en σ -struktur.

(a) Antag $\mathcal{A} \models \varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge \varphi_3$.

(a) Ange en modell för $\mathcal{A} = \{\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3\}$
 (ex $\mathbb{N} < S \quad S(n) = n+1$
 $n < n+1$)

(b) oberoende

$$\varphi_1, \varphi_2 \not\models \varphi_3$$

$$P = \{(1, 2), \\ < \\ F(x) = x\}$$

$$\varphi_1, \varphi_3 \not\models \varphi_2$$

Följer transitiv $(0, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), \dots$
 $F(1) = 2 \quad P = \{(n, n+1) : n \in \mathbb{N}\}$
 $F(2) = 3$
 $F(3) \quad F(n) = n+1$

$$\varphi_2, \varphi_3 \not\models \varphi_1$$

$$P = \{(0, 0)\}$$

$$F(0) = 0$$

$$A = \{0\}$$

c) Antag $\mathcal{A} \models \varphi_1 \wedge \varphi_2 \wedge \varphi_3$, och antag att \mathcal{A} ändlig, ~~och att~~

Låt $a_0 \in A$. Sätt $a_1 = F(a_0)$. Nu är $R(a_0, a_1)$ och $a_0 \neq a_1$ enl φ_1 och φ_3 . Sätt $a_2 = F(a_1)$. Nu är $R(a_1, a_2)$ och $a_1 \neq a_2$ enl φ_1 , och dessutom, enl φ_2 följer att $a_2 \neq a_0$. Osv. vi kan på detta sätt skapa en oändlig följd av olika element a_0, a_1, a_2, \dots .
 Så \mathcal{A} kan inte vara ändlig.