

לוגיקה הרצאה 6

אכסיומות A_1, A_2, A_3

כלל היסק MP

$$\frac{\alpha, \alpha \rightarrow \beta}{\beta}$$

קבוצה אינדוקטיבית של המשפטים היכחיים

$$\vdash \alpha$$

סדרת הוכחה עבור α

$$\alpha_1, \dots, \underbrace{a_n}_{\alpha}$$

$$1 \leq i \leq n$$

a_i הוא או אכסיומה או התקבלה מהקודמים בסדרה ע"י MP .

בסיס $X = A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup X$ קבוצת הנחות

פעולה MP

$$X \vdash \alpha$$

הנחה מ- X אכס' אכס' $X \subseteq Y$, $y \vdash \alpha$

משפט הדדוקציה

לכל מערכת הוכחה שיש בה לפחות אכסיומות A_1, A_2 רק את כלל MP :

לכל קבוצת פסוקים X ופסוקים α, β מתקיים:

$$X \vdash \alpha \rightarrow \beta \Leftrightarrow X, \alpha \vdash \beta$$

הוכחה:

$$\Rightarrow \text{נתון } X \vdash \alpha \rightarrow \beta$$

$$\text{הוכחנו } X, \alpha \vdash \beta$$

$$\Leftarrow \text{נתון } X, \alpha \vdash \beta$$

$$\text{צ"ל } X \vdash \alpha \rightarrow \beta$$

$$\text{עס' } X, \alpha \vdash \beta$$

$$a_1, \dots, a_n \text{ סדרת הוכחה}$$

לכל i :

$$a_i \text{ אכסיומה או מ-} X \text{ או } \alpha \text{ או התקבלה עס' } MP \text{ ו- } a_n = \beta$$

$$\text{נראה לכל } 1 \leq i \leq n \text{ } a_i$$

$$X \vdash \alpha \rightarrow a_i$$

$$\text{מסקנה עבור } a_n = \beta$$

$$\text{כנדרש } X \vdash \alpha \rightarrow \beta$$

נוכיח באינדוקציה על i בסדרת ההוכחה.

בסיס: נוכיח $X \vdash \alpha \rightarrow a_i$

1. a_i אכסיומה

2. α

3. מ- X

הוכחה ל 1 של הבסיס:

1. אכסיומה a_1

$$2. A_1 \rightarrow (\alpha \rightarrow a_i)$$

$$3. MP_{1,2} \alpha \rightarrow a_1$$

$\vdash \alpha \rightarrow a_1$
 מונוטוניות של הוכחה עס' הנחות $X \vdash (\alpha \rightarrow a_i)$
הוכחה ל 2 של הבסיס:
 $\vdash \alpha \rightarrow \alpha$ מטרה
 $X \vdash \alpha \rightarrow \alpha$ משפט שהוכחנו בשבוע שעבר
הוכחה ל 3 של הבסיס:

1. הנחה מ- X a_1
2. $a_1 \rightarrow (\alpha \rightarrow a_1)$
3. $\alpha \rightarrow a_1$ $MP_{1,2}$
- $X \vdash \alpha \rightarrow a_1$

צעד האינדוקציה נניח שהטענה נכונה לכל $j < i$ נוכיח עבור a_i :
אפשרות 1:

1. אכסיומה a_i
2. α
3. מ- X

עבור אפשרות זו ההוכחה זהה.
אפשרות 2:

a_i התקבלה עס' MP מ- a_l, a_m עבור $m, l < i$

1. $a_1 = \delta \rightarrow a_i$
2. $a_m = \delta$
3. a_i MP a_l, a_m

הנחת האינדוקציה

$X \vdash (\alpha \rightarrow (\delta \rightarrow a_i))$
 $X \vdash (\alpha \rightarrow \delta)$

1. עס' X $\alpha \rightarrow (\delta \rightarrow a_i)$
2. עס, X $(\alpha \rightarrow \delta)$
3. $((\alpha \rightarrow (\delta \rightarrow a_i)) \rightarrow ((\alpha \rightarrow \delta) \rightarrow (\alpha \rightarrow a_i)))$ A_2
4. $((\alpha \rightarrow \delta) \rightarrow (\alpha \rightarrow a_i))$ $MP_{1,3}$
5. $(\alpha \rightarrow a_i)$ $MP_{2,4}$
 $X \vdash (\alpha \rightarrow a_i)$

■

תרגיל:

נוכיח $\vdash (\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow (\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$

הוכחה:

1. הנחה $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma))$
2. הנחה β
3. הנחה α
4. $(\beta \rightarrow \gamma)$ $MP_{1,3}$
5. γ $MP_{4,2}$
 $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)), \beta, \gamma \vdash \alpha$
 (משפט הדדוקציה) $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)), \beta \vdash (\alpha \rightarrow \gamma)$
 (") $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \vdash (\beta \rightarrow \alpha \rightarrow \gamma)$
 (") $\vdash (\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow (\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$

תרגיל:

נוכיח $\vdash (\neg\neg(\alpha \rightarrow \alpha))$

1. הנחה $\neg\neg\alpha$

2. משפט $(\neg\neg\alpha \rightarrow (\neg\alpha \rightarrow (\neg\neg\alpha))) \vdash (\neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))$

3. $(\neg\alpha \rightarrow \neg\neg\alpha) MP_{1,2}$

4. $(\underbrace{\neg\alpha}_{\beta} \rightarrow \underbrace{\neg\neg\alpha}_{\neg\alpha}) \rightarrow (\underbrace{\neg\alpha}_{\alpha} \rightarrow \underbrace{\alpha}_{\beta}) A_3$

5. $(\neg\neg\alpha \rightarrow \alpha) MP_{3,4}$

6. $\alpha MP_{5,1}$

$\neg\neg\alpha \vdash \alpha$

משפט הדדוקציה

$\vdash (\neg\neg\alpha \rightarrow \alpha)$

$A_3 : (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)$

משפט פורמלי פסוק יכיח $((\neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))$

שיטה שונה להשמך ההוכחה משלב 5:

מסקנה $\neg\neg\alpha \vdash (\neg\neg\alpha \rightarrow \alpha)$

דדוקציה בכיוון $\{\neg\neg\alpha, \neg\neg\alpha\} \vdash \alpha \rightarrow \neg\neg\alpha$

$\neg\neg\alpha \vdash \alpha$

דדוקציה $\vdash (\neg\neg\alpha \rightarrow \alpha)$

להוכיח תכונות על מערכת ההוכחה.

משפט נאותות:

$\models \alpha \Leftarrow \vdash \alpha$

משפט הנאותות החזק:

$X \models \alpha \Leftarrow X \vdash \alpha$

$X \models \alpha$ מתקיים אם לכל השמה v ,

אם $X \models v$ (כלומר $v \models \beta$ לכל $\beta \in X$) אז $v \models \alpha$.

משפט השלמות(החזק):

$X \vdash \alpha \Leftarrow X \models \alpha$

$\vdash \alpha \Leftarrow \models \alpha$

הוכחה (משפט הנאותות החזק):

נתון $x \vdash \alpha$

$X \models \alpha$ צ"ל

הוכחה באינדוקציה מבנה על הפסוקים α שיכניחים עס' X .

בסיס סדרת ההוכחה $a_1, \dots, \underbrace{a_n}_{\alpha}$

1. a_1 מ- X .

2. a_1 אכסיומה

הוכחה:

1. a_1 מ- X .

$X \models a_1$

$v \models X$ אם ורק אם $v \models \beta$ לכל $\beta \in X$ ובפרט $v \models a_1$.

2. a_1 אכסיומה

לכל אכסיומה קל לבדוק $\models a_1$ טאוטולוגיה

מסקנה $X \models a_1$

הנחה האינדוקציה:

$$X \models a_j$$

$$X \models a_K$$

צעד האינדוקציה a_i : אכסיומה מ- X

MP מ- $j, k < i, a_k, a_j$

$$a_k = \beta, a_j = \beta \rightarrow a_i$$

$$X \models \beta \rightarrow a_i$$

$$X \models \beta$$

נניח בשלילה ש- $X \not\models a_i$

כלומר קיימת v

$$v \models X$$

$$v \not\models a_i$$

עס' הנחת האינדוקציה

$$v \models \beta \rightarrow a_i$$

$$v \models \beta$$

עס' טבלת האמת של \rightarrow :

$$v \models a_i \text{ סתירה.}$$

משפט הנאותות(החזק לפי אביר היזם):

$$X \models \alpha \text{ אז } X \vdash \alpha$$

$$X \not\models \alpha \text{ אז } X \not\vdash \alpha$$

הוכחה משפט השלמות:

עקביות של קבוצת פסוקים:

הגדרה 1:

קבוצת פסוקים X היא עקבית אם לא קיים פסוק α כך ש- $X \vdash \alpha$ וגם $X \vdash \neg \alpha$.

הגדרה 2:

X הינה עקבית אם לא כל פסוק יכח מ- X . כלומר, קיים פסוק β , $X \vdash \beta$.

דוגמאות לקבוצות לא עקביות:

$$1. X = \{\alpha, \neg \alpha\}$$

$$X \vdash \alpha$$

$$X \vdash \neg \alpha$$

$$2. X = \{\alpha \rightarrow \beta, \alpha, \neg \beta\}$$

$$X \vdash \neg \beta$$

$$X \vdash \beta$$

משפט:

2 ההגדרות שקולות עבור תחשיב הפסוקים.

הוכחה $2 \Leftarrow 1$

נתון: לא קיים α , $X \vdash \alpha$ וגם $X \vdash \neg \alpha$

ולכן לכל α , או $X \vdash \alpha$ או $X \not\vdash \neg \alpha$ ומתקיימת הגדרה 2

$1 \Leftarrow 2$

X הינה עקבית אם לא כל פסוק יכח מ- X . כלומר, קיים פסוק β , $X \not\vdash \beta$.