

5/5/10

10. గుర్తించాలని

לְמִזְרָחַ וּלְמִזְרָחַ כְּבָשָׂעֵן כְּבָשָׂעֵן כְּבָשָׂעֵן

"Gno - zen

$$\text{. } M, V \models A \rightarrow \underline{c} \underset{\text{def}}{=} \underline{f_3(N-t)} \text{ (def) } \langle M, V \rangle \models \underline{S} \Rightarrow \\ (\exists x \in \underline{N-t} \text{ } A \rightarrow \underline{x} \in \underline{N-t}) \underset{\text{def}}{=} f_3(N-t) \in A - \{r(0)\}$$

AET (S: $M, V \models A \rightarrow B$) $\vdash_{\text{SOL}} \text{Se } f \in N - t \quad (\text{in } M, V)$

הנחתה $\neg \exists x A(x)$ מתקיימת אם ורק אם $\forall x \neg A(x)$ מתקיימת.

$$A \in \mathbb{S}_{3N-t} \cup T \subseteq \mathbb{S}_{3N-t} \cap \mathbb{S}_t \cap T \subseteq A$$

$A \in \mathbb{R}^{N \times N}$, $T \in \mathbb{R}^{N \times N}$, $\tilde{T}^V \in \mathbb{R}^{N \times N}$

• e' s A wif T-2 lie 2) 20 - A 3' 2) f r-1 k f i-1 p

תְּמִימָנָה כְּפָרָה בְּעֵדָה וְלֹא תְּמִימָנָה כְּפָרָה בְּעֵדָה

କୋର୍ଟର ପାଇଁ ଏହାର ବିଷୟରେ ନିମ୍ନ ନିର୍ଦ୍ଦେଶ ଦିଆଯାଇଛି ।

2. הנובע מכך $T \subseteq T'$ \Rightarrow $V \subseteq V'$

$\frac{1}{2} \in \mathbb{H}$

! (32) מילון ל סדרי מילים גורם יונק

$$P(x) \neq \forall x P(x); \quad (32)$$

$$P(x) \vdash^{\vee} \forall x P(x)$$

רְבָבָה נְאַמְנָה

וְאֵת

6

ପ୍ରକାଶ-ଟ ଟ ଶ୍ରୀ ପାତ୍ର-ନ ଟ ରୁଦ୍ର (୧୦)

A- גיאת גורר ת- (כ'א) ים לא-ו-ה-ר-ר כ- עזיז ר-יגר

625. $M = \mu \int_{\text{bottom}}^{\text{top}} \rho g dx$ $\Rightarrow M = \rho g A x$

$T \in \{3\}^{\mathbb{N}} - \{ \text{empty} \}$ iff $\exists v \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ s.t. $v \in T$

(בְּנֵי יִשְׂרָאֵל כִּי־אַתֶּן לְבָנָה וְנִזְנָה)

לְפָנֶיךָ תִּשְׁאַל וְתִשְׁאַל אֶת־בְּנֵי־יִשְׂרָאֵל.

גַּדְעָן אֶלְעָזֶר בֶּן־בָּנָי הַמִּזְבֵּחַ וְאֶל־בְּנֵי־יִשְׂרָאֵל

$$T = \{A\}$$

$$A = P(x) \wedge P(y)$$

הנה נוכיח $\neg T \vdash A$ נסמן $\neg T \vdash A$ (32)

א. גורדי גורדי $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי וגורדי)

ב. $\neg T \vdash A$ נסמן $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי וגורדי)

ג. גורדי גורדי נסמן $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי וגורדי)

$$\neg T \vdash A \Leftrightarrow \neg T \vdash \neg \neg A \quad (3)$$

(גורדי גורדי גורדי נסמן $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי))

הוכחה: ($\neg T \vdash A$) \Leftarrow ($\neg T \vdash \neg \neg A$)

$$\begin{array}{c} M \models A \vdash M \models \\ \downarrow \\ M \not\models \neg A \end{array}$$

$\neg T \vdash \neg A \Leftarrow \neg A \in \{31n \vee 31d \mid T \in \{31n \vee 31d\} \}$

$M, \neg A \in \{31n \vee 31d \mid T \in \{31n \vee 31d\} \} \Rightarrow \neg T \vdash \neg A \quad (\Leftarrow)$

$$M \not\models \neg A \vdash M \models$$

כבר הוכיח נסמן $\neg T \vdash \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

$$\begin{array}{c} M \not\models \neg A \vdash M \models \\ \downarrow \\ M \models \neg \neg A \end{array}$$

הוכחה: $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי נסמן $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי גורדי))

בדיוק מוכיח גורדי גורדי. נסמן $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

ולא נוכיח גורדי גורדי נסמן $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

לעתים נוכיח $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי) ונסמן $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי גורדי)

ולא נוכיח $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי גורדי) ונסמן $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

ולא נוכיח $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי) ונסמן $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי גורדי)

וכן וגו' (גורדי גורדי גורדי)

(גורדי גורדי גורדי) (3)

הוכחה: $\neg T \vdash A$ (גורדי גורדי גורדי)

ונוכיח $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

$T = \emptyset \Rightarrow \neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

$\neg T \vdash A \Leftrightarrow \neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

$$A = P(x,y) \wedge \exists x \forall y P(x,y)$$

ונוכיח $\neg T \vdash \neg \neg A$ (גורדי גורדי גורדי)

H^vA → H₂O + 3

לְבָנָה כִּי־בָּנָה אֵלֶיךָ בְּרִיתָה לְקָדְשָׁךָ A
לְבָנָה כִּי־בָּנָה אֵלֶיךָ בְּרִיתָה לְקָדְשָׁךָ A

$\vdash B \Leftrightarrow \exists x \forall y A$

לְפָנֶיךָ יְהוָה אֱלֹהֵינוּ גָּדוֹלָה

$$\neg A = \neg P(x,y) \vee \forall x P(x,x)$$

לפניהם נספה אוניברסיטת תל אביב (32) (בנוסף ל-30%

$\rho(x,y) = \Psi^{-1}(\text{הטביה נסובב שורש } y-1 \times \sqrt{\text{הטביה נסובב } \Psi})$

• $T \vdash \psi$ $\text{Slo } T \cup \{ \forall x \psi (x, f(x)) \}$ $\vdash \psi$

תְּלַבֵּגָן-וְרַדְלָהָן מִן-הַמִּזְבֵּחַ וְאֶל-הַמִּזְבֵּחַ

MFT : 53 MFT

$$\vdash (a \rightarrow \neg b) \frac{b \in D \vdash a \in D}{\vdash} \text{ for } M \models \forall x \exists y \psi(x, y) \Leftarrow (I)$$

$$(\Delta) \quad \exists x \forall y [x_1 = a, y_1 = b_a] \models \psi(x, y) \quad ; \quad v \quad [\text{Se}]$$

כָּלֵב אֶתְמָלֵךְ וְאֶתְמָלֵךְ כָּלֵב אֶתְמָלֵךְ

וְאֵלֶיךָ יְהוָה אֱלֹהִים כִּי תַּחֲזִקְתָּנוּ בְּבָרְכוֹתָיו וְאֵלֶיךָ יְהוָה אֱלֹהִים כִּי תַּעֲמִידָנוּ בְּבָרְכוֹתָיו.

କାନ୍ଦିବିରାମ ପାଇଁ ଏହାର ପରିବାରଙ୍କିରୁ ଯାଇଲୁ

לעומת זה (בדרכו) מפונדקא

רְבָבָה אֲלֵי כַּנְעָן וְאֶלְעָן בְּצִדְקוֹתָיו וְבְמִשְׁפָּטָיו (ז)

$I \{f\} [a] = ba$: $\forall x \exists y \forall z \exists w \forall v \forall u \forall t \forall s \forall r \forall q \forall p \forall n \forall m \forall l \forall k \forall j \forall i \forall h \forall g \forall f \forall e \forall d \forall c \forall b \forall a$

$$M; v[x = a, y = b_a] \models \psi(x, y) \Leftrightarrow (\Delta)$$

רְאֵת בְּגַדְגָּלִים וְנָסָרֶת כְּפָרְלָה וְלָבָן

$\sqrt{f(x)} = b \Leftrightarrow f(x) \models A \{ \frac{x}{y} \} \Leftrightarrow \exists y \models y = b$

$$\vdash M, \sqrt{x := a, y := b} \vdash \psi(x, y) \text{ pfs } f(x) \text{ se } e_1 \Rightarrow b \\ \Leftrightarrow M, \sqrt{x := a} \vdash \psi(x, f(x))$$

$$\mathcal{M}, v \models \forall x \Psi(x, f(x))$$

3) ($\sqrt{2} \delta$ 15)

$$u \models \forall x \psi(x, f(x))$$

جایز (یا ناجائز) نظر نداشت و (۲) میلت پس میلت

$$u \models \psi \Leftrightarrow u' \models \psi \stackrel{(II)}{\Leftarrow} \{ u \models T$$

$$r' \models \forall x \Psi(x, f(x)).$$

(నాటక లోన న క్రమం ఇ) : " రె పుం గాయికా లో

לעומת $x \geq 3$, מתקבלת היפוך ב- $(x+1)$ ו- $(x+2)$.

* *Apprendre à lire* : lire des mots et des phrases.

לשם גיבוב ורדרדרה נסמן (ב) כ (ג) ו (ד) כ (ה).

new $x-1$ y^t t, s_2, s_1 13'

$$t \left\{ \frac{s_1}{x} \right\} = t \left\{ \frac{s_2}{x} \right\} = t \quad ; \quad t \neq y \neq x / t=c$$

$$\sqrt{t + \left\{ \frac{s_1}{x} \right\}} = \sqrt{s_1} = \sqrt{s_2} = \sqrt{t + \left\{ \frac{s_2}{x} \right\}}$$

$$V[f(t_1, \dots, t_n) \left\{ \frac{s_1}{x} \right\}] = V[f(t_1 \left\{ \frac{s_1}{x} \right\}, \dots, t_n \left\{ \frac{s_1}{x} \right\})] = \dots ; \quad t = f(t_1, \dots, t_n) - r_1.$$

$$= I[f] \left[\sqrt{t_1} \left\{ \frac{s_1}{x} \right\}, \dots, \sqrt{t_n} \left\{ \frac{s_n}{x} \right\} \right] = I[f] \left[\sqrt{t_1} \left\{ \frac{s_2}{x} \right\}, \dots, \sqrt{t_n} \left\{ \frac{s_2}{x} \right\} \right] =$$

$$\sqrt{t_i \left\{ \frac{s_1}{x_1} \right\}} = \sqrt{t_i} \left\{ \frac{s_2}{x_2} \right\}, \quad 1 \leq i \leq n$$

$$= \sqrt{f(t_1, \left\{ \frac{s_2}{x} \right\}, \dots, t_n, \left\{ \frac{s_2}{x} \right\})} = \sqrt{f(t_1, \dots, t_n) \left\{ \frac{s_2}{x} \right\}}$$