

المحاضرة
28
أهمية

نظري
 عملي

◀ ذكر المادة: محمد جمال الدين
◀ عنوان المحاضرة: الاسناديات

تعريف النظرية "Theory" هي مجموعة من الصيغ المتعلقة عن اللغة L

- لكي T نظرية M بنية في L ، نقول ان M نموذجاً لـ T (أو ان M تحقق T)
 أو ان T محققة في M ، إذا $M \models T$ ، تحقق كل صيغة في T .
 نعرف ان M تفسيرا لـ T ، إذا $M \models T$.
- بينما $M \models T$ يشير الى ان M ليست نموذجاً لـ T .
- نقول عن النظرية T ، انزامتها قوة "consistent" (قابلة للتحقق) ، إذا كانت
 تمتلك على الأقل نموذجاً واحداً .
- إذا لم تكن T متقنة أي لم تكن قابلة للتحقق فنقول انزامتها صفة
 نقول عن النظرية T ، انزامتها بكل منتهى إذا كانت كل المجموعات الجزئية
 متقنة (أي كل فرعية جزئية منفرجة منها قابلة للتحقق) .
- تعريف التبعية الدلالية للنظرية T :
 نفرض ان T نظرية ، ونفرض ان F صيغة متعلقة بـ L ،
 عندهم نقول ان F تابعة دلالية للنظرية T ، إذا كل نموذج للنظرية
 T نموذجاً أيضاً للصيغة F ، نكتب $T \models F$.
- نفرض ان نظرية F صيغة ذاتية ، فنقول ان قوة اللغة L عندهم نقطتان F في
 تتبعتا T ، إذا العلاقة التحويلية للصيغة F هي نظرية دلالية للنظرية T .
- نقول عن النظريتين T_1, T_2 ، انهما متكافئتان "equivalent" ، إذا كانت كل صيغة
 في T_1 تابعة دلالية لـ T_2 ، وكانت كل صيغة في T_2 تابعة دلالية لـ T_1 .
- تعريف النظرية المتوائمة *Contingent Theory* :
 نقول ان نظرية ، انزامتها متوائمة ، إذا لديها نموذجان ، ان الأقل ، يكون صيغة
 في أحد النموذجين ، والمتوائمة في النموذج الآخر .

النظرية

استدلال محقق في كل نموذج للغة

متناهية غير محقة في كل نموذج للغة

متوافقة يوجد نموذجان للغة بحيث محقق في أحدهما ومناقض في الآخر

تحويل وتنفيذ نظرية اللغات، أظهر التعميقية لتعريف المنطق الكلاسيكي

الكلمة تكون الأخرى $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$ في \mathcal{L} \rightarrow $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$ $\Sigma = \{p, q\}$
 مجموعة من المتغيرات

لنا قد الجوهري مجموعة كل الال على الأخرى Σ^*

نوع $CL(\mathcal{L})$ وهي مجموعة من تعريف Σ^* تحقق ما يلي:

(1) $p, q \in CL(\mathcal{L})$ فإن $(p \wedge q) \in CL(\mathcal{L})$

حيث $\neg, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow \in \mathcal{L}$

(2) $p \in CL(\mathcal{L})$ فإن $\neg p \in CL(\mathcal{L})$

(3) جميع التركيبات التي هي I و II تنتمي لـ $CL(\mathcal{L})$

طريقة ثانية بالاقسام بافوسا نورا:

* $CL(\mathcal{L})$ = formula
 صيغة عبار المنطق الكلاسيكي

* formula ::= true | false | atomic formule
 القيمة الذرية

* atomic formule ::= Variable | variable operation Variable
 متغير | \neg Variable

* Variable ::= p | q | r

* operation ::= $\neg, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$

* formule ::= atomic formule operation atomic formula

مقدمة طريقة باغوس نورا يطلب توصيف قواعد توليد منطق
الاستدائيات (في منطق الاستدائيات)

ويطلب تعريف ثلاثة أمثلة مختلفة ومباينة تحقق تطبيق القواعد المذكورة في P

* argument ::= x for any $x \in X$ P
المحول

* argument ::= a for any $a \in A$

* argument list ::= argument
قائمة المتحولات

* argument list ::= argument list | argument

* atomic formula ::= p argument list for any $p \in P$

* formula ::= true | false | atomic formula

* formula ::= \neg formula

* formula ::= quantifier variable formula
كلمات

* formula ::= formula operation formula

* operation ::= \forall | \exists | \rightarrow | \leftrightarrow

* quantifier ::= \forall | \exists

* variable ::= x | y | z

* function ::= f | g | h
الدوال

$\forall x Px$, Pxy , true P

الترميز المنطقي

بالتوفيق للجميع