

Totalequivalenz: alle Arten von (FOL) Formeln
 → auch für andere Logiken
 → DL → Sprache hier

Resolutionsmethode:
 nur (konjunktive) Mengen von Disjunktionen
 $\{ \{a,b\}, \{b,c\}, \{c,m\}, \{s\}, \{ \neg a \}, \dots \}$

Regel für $h(X,Y) \leftarrow b_1(X,Y) \wedge b_2(Y,Z)$
 sind Disjunktionen:
 $\forall x,y: h(x,y) \vee \neg b_1(x,y) \vee \neg b_2(y,z)$
 $\hat{=} \{ h(x,y), \neg b_1(x,y), \neg b_2(y,z) \}$
 "Horn-Klausel" \dots in negative
 spez.

Folgerung: $b_1(a,b) \hat{=} b_1(a,b) \leftarrow \text{true}$
 die erste von hier Regel (mit $b_1(a,b)$)

$h(X,Y) \leftarrow b_2(X,Y) \wedge tc(Y,X)$
 $\hat{=} \{ h(X,Y), \neg b_2(X,Y), \neg tc(Y,X) \}$
 existieren Menge von Disjunktionen \dots $\{ b_2(X,Y), \neg tc(Y,X) \}$ as clause

View EDB: $h_2(X,Y) \leftarrow b_2(X) \wedge b_5(X,Y)$
 $\hat{=} \{ b_2(X), \neg b_5(X,Y) \}$

Ausgabe: $\neg h(X,Y)$
 $\hat{=} \{ \neg h(X,Y) \}$

View tc_R = transitive closure von R
 (rekursiv)
 \exists exact Point Set \uparrow
 from R
 $R \cup R \circ R \circ R$
 $R \circ R$

→ View Hierarchie
 $H_1 \cup H_2 \cup H_3 \cup H_4 \cup H_5 \cup H_6$
 $H_1 \cup H_2 \cup H_3 \cup H_4 \cup H_5 \cup H_6$
 ... $H = (H_1) \cup (H_2) \dots$

Dez 7-10:13

DB: (1) $h(X,Y) \leftarrow b_1(X,Y) \wedge b_2(Y,Z)$
 (2) $h(X,Y) \leftarrow b_3(X,Y) \wedge tc_R(Y,X)$
 (3) $b_2(X,Y) \leftarrow b_4(X) \wedge b_5(X,Y)$

DB
 R
 $b \ e \ R$
 $\downarrow \uparrow \downarrow \uparrow$
 $a \ c$

$tc_R(X,Y) \leftarrow \tau(X,Y)$ transitive closure
 $tc_R(X,Y) \leftarrow tc_R(X,Z) \wedge \tau(Z,Y)$

ans(1)
 $\neg h(X,Y)$
 $\neg (b_1(X,Y) \wedge b_2(Y,Z))$
 $\neg b_1(X,Y) \vee \neg b_2(Y,Z)$

ans(2)
 $\neg b_2(X_2, Y_2)$
 $\neg (b_4(X) \wedge b_5(X,Y))$
 $\neg b_4(X) \vee \neg b_5(X,Y)$

$\exists z \text{ doc } 4 \text{ case}$

weitere Regeln: $\neg h(X,Y) \wedge h(X,Y) \rightarrow \text{true}$
 \Rightarrow verwandte Regel (2) $\Rightarrow \cup (\dots)$

Dez 7-10:37

DB (a) $h(x,y) \leftarrow b_1(x,y) \wedge b_2(y,z)$ DB
 (b) $h(x,y) \leftarrow b_3(x,y) \wedge tc_R(y,x)$ R
 (3) $b_2 - b_2(x,y) \leftarrow b_4(x) \wedge b_5(x,y)$ a, b, c
 b_1 (4) $tc_R(x,y) \leftarrow r(x,y)$ transitive closure
 a, c (5) $tc_R(x,y) \leftarrow tc_R(x,z) \wedge r(z,y)$

b_4 $\neg h(A,B)$
 c $\exists x: r(x)$

b_5 $\neg b_3(x,y) \wedge \neg tc(y,x)$
 c/e $\forall x \exists y$ $\neg b_3(x,y)$ $\neg tc(y,x)$

$\Rightarrow \Pi_{\{x, z, y\}} \{ \dots \}$

$\Rightarrow b_3$

$Answ = (\dots)$

Dez 7-10:40

DB (a) $h(x,y) \leftarrow b_1(x,y) \wedge b_2(y,z)$ DB
 (b) $h(x,y) \leftarrow b_3(x,y) \wedge tc_R(y,x)$ R
 (3) $b_2 - b_2(x,y) \leftarrow b_4(x) \wedge b_5(x,y)$ a, b, c
 b_1 $tc_R(x,y) \leftarrow r(x,y)$ transitive closure
 a, c $tc_R(x,y) \leftarrow tc_R(x,z) \wedge r(z,y)$

Query $\neg h(A,B)$

RESKALKÜL:

$\{ \neg h(A,B) \} \Leftrightarrow \{ \neg b_1(A,y), \neg b_2(y,z) \}$

(2) \dots

(3) $\{ \neg b_2(x,y), \neg b_4(x), \neg b_5(x,y) \}$

$\{ \neg b_1(A,B), \neg b_2(B,z) \}$ $\{ b_1(a,c) \}$ $\{ b_4(c) \}$ $\{ b_5(c,e) \}$

$\{ \neg b_1(A,B), \neg b_4(B), \neg b_5(B,z) \}$

b_1 b_4 b_5

Dez 7-11:04

$h(x,y) \leftarrow b_1(x,y) \wedge b_2(y,z)$
 $h(x,y) \leftarrow b_3(x,y) \wedge tc_R(x,y)$
 $b_2(x,y) \leftarrow b_4(x) \wedge b_5(x,y)$
 $tc_R(x,y) \leftarrow r(x,y)$ (transitive closure)
 $tc_R(x,y) \leftarrow tc_R(x,z) \wedge r(z,y)$

$TP \omega$
 $TP(\emptyset) = DB$
 $TP(DB) = TP(TP(\emptyset))$
 =
 1. Regel: \emptyset] h im Head
 2. Regel: \emptyset
 3. Regel: $b_1(c,e)$
 4. Regel: \dots
 5. Regel: $\tau: tc(a,b) \wedge tc(c,a) \wedge tc(a,e)$
 $TP(TP(\emptyset)) =$
 1. Regel: $h(a,c)$
 2. Regel: $h(a,b)$
 3. Regel: $b_2(c,e)$ "neu"
 4. Regel: \dots wie oben
 5. Regel: $tc(c,e)$
 $TP(TP(\emptyset)) =$
 1. Regel: $h(c,e)$
 2. Regel: $h(c,b)$
 3. Regel: $b_2(c,e), b_2(c,e)$
 4. Regel: \dots wie oben
 5. Regel: \dots

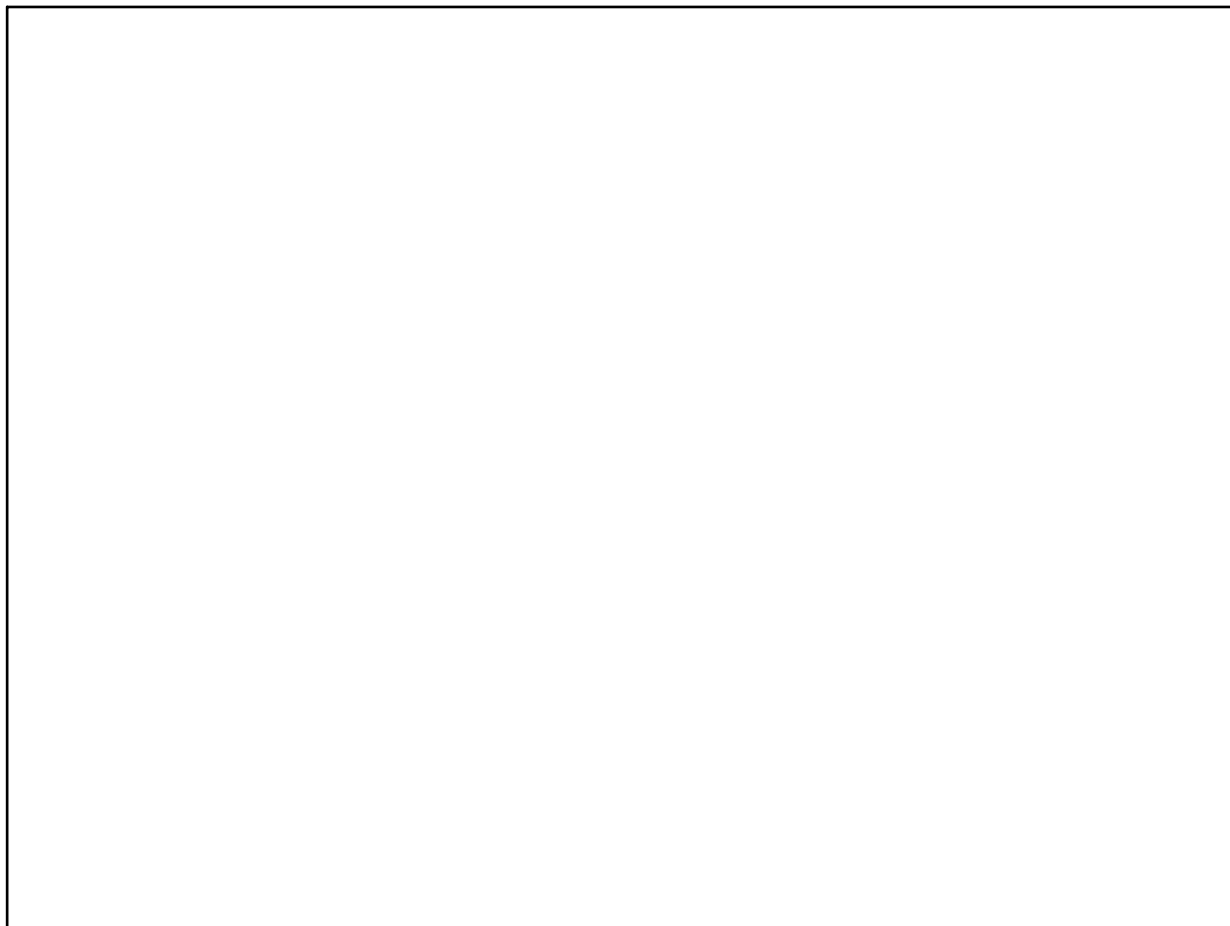
\Rightarrow Algebra-Mechanismen, um
 (jeden) Ausdruck berechnen
 $(\dots) \cup (b_3 \wedge r) \wedge (b_3 \wedge r \wedge r) \cup \dots$

Dez 7-11:15

Minimales Modell:
 \Rightarrow alles was ableitet ist, gilt

Vorausschen: Negation
 $h \leftarrow b_1 \wedge \dots \wedge \neg tc$
 $\Rightarrow TP$ ungl. warten, bis tc fertig ist
 $\hat{=}$ SQL
 "Strahlfrey"
 Tabellen/Relation
 (closed world)
 $\hat{=}$ Negation als "Failure"
 des positiven Beweises

Dez 7-11:27



Dez 7-11:43