Lógica

Resolución en Lógica Proposicional

Damiano Zanardini

GRADUADO/A EN INGENIERÍA INFORMÁTICA FACULTAD DE INFORMÁTICA UNIVERSIDAD POLITÉCNICA DE MADRID damiano.zanardini@gmail.com damiano@fi.upm.es

Curso Académico 2013/2014

Cartagena99

ELAMA O ENVIR WHATSAPP 68945 ENLL VER WHATSAFP 68945 F49 PS C

vww.gartagena99.com.do.serbage.responsable.da.la.información.contenida.com.e

Introducción

Idea general

- en el tema anterior aprendimos cómo transformar un razonamiento en forma clausular
- entonces comentamos que lo que nos interesaba es la satisfacibilidad del conjunto de cláusulas
- ahora vamos a ver cómo se puede decidir si un conjunto de cláusulas es satisfacible

Satisfacibilidad

Un conjunto de cláusulas es satisfacible sii existe una interpretación que sea modelo de todas y cada una de las cláusulas

Cartagena99

ELAME STENTIL WHARES FUT 68 B 45 EARLING FOR WHARES FARES FARES FOR STENTIL TO THE STENTIL TO TH

vww.rartagena99.com.no.serbare rasponsable da lacinformación contenida en a

Introducción (paréntesis)

Dónde estamos y a dónde vamos

- decidir la satisfacibilidad de una fórmula proposicional (o un conjunto de fórmulas) es el problema SAT, extremadamente importante en informática
 - verificación de circuitos y procesadores
 - horarios, planificación, calendarios, optmización...
 - propiedades de programas (p. ej. la terminación o la corrección de algunas operaciones)
- por eso hasta ahora ha habido tanta investigación en los algoritmos para resolver SAT:
 - porque tiene muchísimas aplicaciones → http://www.satlive.org
 - ullet y también por la \mathcal{NP} -completitud

Cartagena99

ELAME SPENTIL WHATSAFF TO THE TOP OF LAME SPENTIL WHATSAFF TO THE TOP OF LAME SAFES SOLVES FARE SOLVES

www.gartagena99.com.nose.bage.rasnonsable.da.la.información.contenide.on.e

De vuelta a la introducción

Satisfacibilidad e instatisfacibilidad

- para demostrar la satisfacibilidad basta dar un modelo
- para demostrar la insatisfacibilidad hace falta demostrar que no hay modelos, que es algo más difícil

Por lo tanto, vamos a introducir el método de resolución que nos ayuda en la segunda tarea, y también nos dice algo de la primera:

- si el conjunto es insatisfacible, entonces lo demostramos
- si es satisfacible, podemos igualmente aplicar el método y después de un número finito de pasos sabremos que no podemos seguir, por lo que quedará demostrado que es satisfacible

Cartagena99

ELAMES PENTIL WHARES PH. 188 45 PENLINGER WHARES PH. 188 45 PENCING PROPERTY PROPERT

www.rartagena99.com.no serbare rasponsable da la información contenida en e

El método de Resolución de Robinson

Idea general

Obtener nuevas cláusulas deducidas del conjunto original \mathcal{C} , de forma que \mathcal{C} es insatisfacible si se pueden deducir un literal y también su negación

Regla de la resolución

Dadas dos cláusulas $L \vee ... \vee L \vee C_1$ y $\neg L \vee ... \vee \neg L \vee C_2$, donde L es un literal, se puede deducir una nueva cláusula $C_1 \vee C_2$ que se llama el resolvente

- si hay más copias de L o $\neg L$ es como si hubiera una (idempotencia)
 - $\neg p \lor \neg p \lor q$ es lo mismo que $\neg p \lor q$
- se puede cambiar el orden de los literales (comutatividad)
 - $\neg p \lor q$ es lo mismo que $q \lor \neg p$
- la aplicación de esta regla de resolución se llama paso de resolución sobre L

Cartagena99

www.gartagena99.com.no.se.hace.rasponsable.da.la.información.contenida.on.e

El método de Resolución de Robinson

Insatisfacibilidad

- aplicando la regla varias veces se puede derivar una contradicción si y sólo si el conjunto original es insatisfacible
- dicha contradicción viene de la generación de L y $\neg L$ como resolventes
- en este caso, un último paso de resolución aplicado a L y $\neg L$ genera la cláusula vacía \square , que hace explícito el resultado de insatisfacibilidad

Ventajas

- el sistema de deducción sólo consiste de una única regla
- todo el proceso se puede automatizar fácilmente

Cartagena99

www.gartagena99.com.nose.bags.rasporsable da la información contenida en a

El método de Resolución de Robinson

Método: dado un conjunto S de cláusulas

$$X = S$$

repite

generar con pasos de resolución todos los resolventes posibles para los elementos de X: sea este conjunto R(X)

si ($\square \in R(X)$) entonces STOP: *INSAT(S)*

si $(\overline{R(X)} \subseteq X)$ entonces STOP: se han generado ya todos los resolventes posibles sin haber generado \square ; por lo tanto SAT(S)

 $X = R(X) \cup X$

Teorema (Res)

Cartagena 99

Un conjunto S de cláusula de incaris existente de la decida decida de la decida decida de la decida decida decida de la decida de la decida decida decida de la decida decida decida de la decida decid

rom no serhace responsable de la informació

Ejemplos

Cartagena 99

```
C<sub>1</sub>: p

C<sub>2</sub>: q \lor \neg p \lor \neg t

C<sub>3</sub>: t \lor s

C<sub>4</sub>: \neg s

C<sub>5</sub>: \neg q

C<sub>6</sub>: t (C<sub>3</sub>, C<sub>4</sub>)

C<sub>7</sub>: q \lor \neg t (C<sub>1</sub>, C<sub>2</sub>)

C<sub>8</sub>: q (C<sub>6</sub>, C<sub>7</sub>)

C<sub>9</sub>: \Box (C<sub>5</sub>, C<sub>8</sub>)
```

 $S = \{ p, q \lor \neg p \lor \neg t, t \lor s, \neg s, \neg q \}$

WWW.rartagena99.com.no.se.hace.raspansable.da.la.información.contenida.on.e

la primera columna es el nombre del resolvente, y la segunda es el resolvente
 la tercera columna son las cláusulas que resuelven entre sí generando la nueva

Ejemplos

$$S = \{ p, \ q \lor \neg p \lor \neg t, \ t \lor s, \ \neg s \}$$

$$C_{1}: p \\ C_{2}: \ q \lor \neg p \lor \neg t$$

$$C_{3}: \ t \lor s \\ C_{4}: \ \neg s$$

$$C_{4}: \ \neg s$$

$$C_{5}: \ q \lor \neg t$$

$$C_{6}: \ q \lor \neg p \lor s$$

$$C_{7}: \ t$$

$$C_{8}: \ q \lor s$$

$$C_{9}: \ q$$

$$C_{10}: \ q \lor \neg p$$

- cada parte de la derivación corresponde a una iteración del bucle
- no se han representado los resolventes repetidos
- al no poder hallar la cláusula vacía y ni generar más resolventes se demuestra

Cartagena 99

Clausula vacia y ni generar mas resolventes se demuestra

CLAME O PENTIL WHATSAPP. 689 49

CNLIVER WHATSAPP. 689 49

CNLIVER WHATSAPP. 689 49

www.rartagena99.com.no serbare rasponsable da la información contenida en e