Resolución

November 16, 2021

Contents

1	Pas	os		1
2	Formas normales			2
	2.1	Forma	normal negativa	2
		2.1.1	Pasos	2
	2.2	Forma	normal conjuntiva	3
	2.3		clausular	3
3	Res	Resolución		
	3.1	Resolv	er cláusulas	3
		3.1.1	Pasos	4
	3.2	Satisfa	cibilidad de clausulas	4
		3.2.1	Triviales	4
		3.2.2	Insatifacibles	4
		3.2.3	Lista de cláusulas	5
	3.3	SAT p	ara fórmula arbitraria	5
		3.3.1	Se tiene la fórmula como lista de cláusulas	5
		3.3.2	Parar si todas las clausulas están resueltas	5
		3.3.3	Clausas complemetarias que no haya sido escojida antes	5
		3.3.4	Obtener la resolución de esas cláusulas	5
		3.3.5	Si no es trivial, se agrega a la lista de cláusulas	6
		3.3.6	Si la clausula es vacía, deternerse y fallar	6
			,	

1 Pasos

- 1. Pasar a forma normal conjuntiva
- 2. Pasar a forma clausular

- 3. Resolver clausulas hasta
 - (a) Resolver todos los conflictos
 - (b) Encontrar la cláusula vacía

2 Formas normales

• Tranformar una fórmula a otra equivalente con una estructura más simple

2.1 Forma normal negativa

• Solo variables, negaciones de variables, conjunciones y disjunciones

2.1.1 Pasos

1. Eliminar implicaciones y equivalencias

$$p \implies q \rightarrow \neg p \lor q$$

$$p \iff q \to \neg p \lor q \land \neg q \lor p$$

1. Meter negaciones (leyes de Morgan)

$$\neg(p \land q) \to \neg p \lor \neg q$$

$$\neg (p \lor q) \to \neg p \land \neg q$$

• En Haskell

toNnf :: Formula a -> Formula a

2.2 Forma normal conjuntiva

- Forma normal negativa + conjunción de disjunciones
- Leyes distributivas para la disjunción

$$p \lor (q \land r) \rightarrow (p \lor q) \land (p \lor r)$$

• En Haskell

```
toCnf :: Formula a -> Formula a
```

2.3 Forma clausular

• Notación para la forma normal conjuntiva

$$(p \vee q \vee r) \wedge (\neg r \vee p) \wedge (\neg s \vee q) \rightarrow \{pqr, \bar{r}p, \bar{s}q\}$$

• En Haskell

```
data Literal a = N a | P a

type Clause a = [Literal a]

type ClausulalForm a = [Clausulal a]
```

• Y para cambiar de notación

```
toClausulal :: Formula a -> ClausulalForm a
```

3 Resolución

3.1 Resolver cláusulas

• Dadas dos cláusulas, ¿qué es necesario para que ambas sean verdaderas?

3.1.1 Pasos

- 1. Seleccionar dos cláusulas c_1, c_2 con una literal complementaria, digamos l
- 2. Quitar la literal complementaria de ambas clausulas
- 3. Juntar las dos clausulas en una

Sin perdida de generalidad, esto se puede expresar de la siguiente manera

$$c' = (c_1 - l) + (c_2 - l^c)$$

• Para Haskell

```
resolve :: Clause a -> Clause a -> Clause a
```

3.2 Satisfacibilidad de clausulas

- Clausula $\rightarrow \bigvee$
- Es verdadera si alguna de sus literales es verdadera

3.2.1 Triviales

- Si tiene una tautología es verdadera
- $p \vee \neg p \rightarrow \{p\bar{p}\}$ es tautología
- Si una clausula contiene literales complemetarias, es trivialmente verdadera

```
clashes :: Clause a -> Clause a -> Maybe a
isTrivial :: Clause a -> Clause a
isTrivial c = isJust $ clashes c c
```

3.2.2 Insatifacibles

- Si está vacía, no tiene literales
- Como no puede tener una literal verdadera, es falsa
- $\bullet\,$ La clausula vacía \square es insatisfacible

```
isEmpty :: Clause a -> Bool
isEmpty [] = True
isEmpty _ = False
```

3.2.3 Lista de cláusulas

- Lista de clausulas $\rightarrow \bigwedge$
- Es falsa si alguna de sus literales es falsa
- Si una forma clausular tiene una clausula vacía, es insatisfacible

```
hasEmpty :: ClausulalForm a -> Bool
```

3.3 SAT para fórmula arbitraria

3.3.1 Se tiene la fórmula como lista de cláusulas

```
resolution :: ClausulalForm a -> Bool
```

3.3.2 Parar si todas las clausulas están resueltas

3.3.3 Clausas complemetarias que no haya sido escojida antes

• Hay que mantener un registro de las clausuas que han sido usadas :(

```
data ResolReg a = ResolReg (ClausulalForm a) [(Clause a, Clause a)]
someClash :: ResolReg a -> Maybe (Clause a, Clause a)
```

3.3.4 Obtener la resolución de esas cláusulas

```
resolution cs
  | null clashList cs = True
  | otherwise = applyRes $ ResolReg (not . isTrivial $ cs) []
applyRes :: ResolReg a => Bool
applyRes r@(ResolReg cs rs) =
```

```
case someClash r of
  Nothing -> True
  Just (c1, c2) -> let c = resolve c1 c2 in undefined
```

3.3.5 Si no es trivial, se agrega a la lista de cláusulas

```
Just (c1, c2) -> let c = resolve c1 c2 in
  let clauses = if isTrivial c then cs else (c:cs) in
```

3.3.6 Si la clausula es vacía, deternerse y fallar

if isEmpty c then False else applyRes clauses (c1, c2):rs