Universidad Simón Bolívar Departamento de Computación y Tecnología de la Información CI2511 - Lógica Simbólica Septiembre-Diciembre 2008

Parcial III (30 pts)

| Preg 1/10 | Preg 2/6 | Preg 3/7 | Preg 4/7 | TOTAL/30 |
|-----------|----------|----------|----------|----------|
| | | | | |
| | | | | |
| | | | | |

- 1. Selección múltiple. 10 pts.
 - (a) Considere la siguiente expresión.

$$(\forall x \mid P(x) : (\forall y \mid S(`z`, y) \land (\exists y \mid Q(x, z, y)) : (\exists x \mid R(z, x)))))[z := y]$$

¿Cuáles de las siguientes expresiones corresponden a evaluar la substitición, más posibles aplicaciones de renombramiento de variable dummy?

- i. $(\forall x \mid P(x) : (\forall y \mid S(`y`, y) \land (\exists y \mid : Q(x, y, y)) : (\exists x \mid : R(z, x))))$
- ii. $(\forall w \mid P(w) : (\forall y \mid S(`y`, y) \land (\exists y \mid : Q(w, y, y)) : (\exists w \mid : R(y, w))))$
- iii. $(\forall x \mid P(x) : (\forall w \mid S(`z`, w) \land (\exists w \mid : Q(x, y, w)) : (\exists x \mid : R(y, x))))$
- iv. $(\forall x \mid P(x) : (\forall y \mid S(`z`, y) \land (\exists w \mid : Q(x, y, w)) : (\exists x \mid : R(y, x))))$
- v. $(\forall u \mid P(u) : (\forall w \mid S(z, w) \land (\exists w \mid Q(x, y, w)) : (\exists u \mid R(y, u))))$
- vi. $(\forall u \mid P(u) : (\forall w \mid S(`z`, w) \land (\exists w \mid : Q(x, y, w)) : (\exists x \mid : R(y, x))))$
- (b) Se desea aplicar el teorema de distributividad del \wedge sobre \exists en:

$$P \wedge (\exists y \mid S(y) \wedge (\forall w \mid Q(w, c', w) : R(y, w)) : Q(y, y', y))$$

 $\stackrel{.}{\iota}$ Cuáles de las siguientes expresiones pueden corresponder con P?.

- i. S(A')
- ii. Q('A', y, 'B')
- iii. S(w)
- iv. $(\exists x \mid : (\exists y \mid : Q(x, y, x)))$
- v. $(\exists y \mid : (\exists x \mid : Q(w, y, x)))$
- vi. $(\exists w \mid : (\exists x \mid : Q(w, y, x)))$
- vii. $(\exists w \mid R(y, w) : (\exists x \mid : Q(w, x, x)))$
- viii. $(\forall x \mid : (\exists y \mid : Q(x, y, x)))$
- ix. $(\forall y \mid : (\exists x \mid : Q(x, y, x)))$
- x. $(\forall w \mid : (\exists x \mid : Q(w, y, x)))$
- xi. $(\forall w \mid R(y, w) : (\exists x \mid : Q(w, x, x)))$

(c) Se desea aplicar el teorema de distributividad del \vee sobre \exists en:

$$P \lor (\exists y \mid S(y) \lor (\forall w \mid Q(w, `c`, w) : R(y, w)) : Q(y, `y`, y))$$

Elija un conjunto de las siguientes condiciones que sea suficiente para aplicar el teorema.

- i. $\neg ocurreL(y, P)$
- ii. S(A')
- iii. R(L, C')
- iv. Q(w, y, z)
- v. $\neg ocurreL(x, P)$
- vi. La cuantificación está definida.
- (d) Se desea aplicar el teorema de intercambio de cuantificadores en:

$$(\exists x \mid P(`x`, x) \lor Q(x) : (\forall y \mid R(y, `c`) : S(x, y)))$$

Elija un conjunto de las siguientes condiciones que sea suficiente para aplicar el teorema.

- i. $\neg ocurreL(x, Q(x))$
- ii. $\neg ocurreL(x, P(`x`, x))$
- iii. $\neg ocurreL(x, R(y, `c`))$
- iv. $\neg ocurreL(x, S(x, y))$
- v. $\neg ocurreL(y, Q(x))$
- vi. $\neg ocurreL(y, P(`x`, x))$
- vii. $\neg ocurreL(y, R(y, `c`))$
- viii. $\neg ocurreL(y, S(x, y))$
- (e) Dada la siguiente expresión:

$$(\forall w \mid U(w, b') \lor (U(w, c') \land U(w, m')) : (\exists y \mid : V(y, w)) \land (\exists y \mid : I(y, c')))$$

¿Cuáles teoremas se pueden aplicar directamente?:

- i. Renombramiento de la variable de cuantificación w por la variable m (8.22)
- ii. Axioma de Anidamiento (8.20).
- iii. Axioma de separación de rango (8.18).
- iv. Axioma de distributividad (8.15).
- v. Intercambio de cuantificaciones (9.29) (con debilitamiento)
- vi. Regla de un punto

2. Modele el siguiente enunciado haciendo uso de la Lógica de Predicados. Especifique el vocabulario a través de: dominios, constantes, símbolos relacionales y funcionales. (Valor 6 ptos.)

 $A\ diario\ ocurren\ accidentes\ en\ Caracas.\ Siempre\ que\ hay\ un\ accidente,\ alguien\ cometi\'o\ imprudencias.\ En\ consecuencia,\ cada\ d\'a\ se\ cometen\ imprudencias.$

3. Demuestre el teorema de monotonía de la cuantificación universal (9.12). (Valor 7 ptos.)

$$(\forall x \mid R(x): P(x) \Rightarrow Q(x)) \Rightarrow ((\forall x \mid R(x): P(x)) \Rightarrow (\forall x \mid R(x): Q(x)))$$

4. Dada la siguiente formalización de un argumento, demuestre que es un teorema (Valor 7 ptos.)

H0:
$$\neg(\exists x \mid R(x, b') \lor Q(x) : \neg P(x))$$

H1: $R(a', b')$
H2: $(\forall x \mid x = a' : S(x))$
 $\therefore (\exists y \mid S(y) : P(y))$

H1:
$$R('a', 'b')$$

H2:
$$(\forall x \mid x = `a` : S(x))$$

$$\therefore$$
 $(\exists y \mid S(y) : P(y))$