



PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE  
ESCUELA DE INGENIERÍA  
DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN

IIC1253 — Matemáticas Discretas — 1' 2019

## PAUTA TAREA 2

### Pregunta 1

#### Pregunta 1.1

Como  $\Sigma$  es satisfacible sabemos que existe una valuación  $\sigma$  tal que  $\sigma(\Sigma)$  es verdadero. Luego podemos ver solo dos casos para una formula cualquiera  $\varphi$  y una valuación  $\sigma$  que satisface a  $\Sigma$ :

1.  $\sigma(\varphi) = 1$  por lo cual  $\{\Sigma, \varphi\}$  es satisfacible, y finalmente  $\Sigma \not\models \neg\varphi$
2.  $\sigma(\neg\varphi) = 1$  por lo cual  $\{\Sigma, \neg\varphi\}$  es satisfacible, y finalmente  $\Sigma \not\models \varphi$

Por lo tanto queda demostrado que, para una formula cualquiera  $\varphi$  se cumple que:

$$\Sigma \not\models \varphi \vee \Sigma \not\models \neg\varphi$$

Dado lo anterior, el puntaje asignado es el siguiente:

- **(4 puntos)** Demostración correcta y clara.
- **(3 puntos)** Demostración con pequeños errores u omisiones.
- **(0 puntos)** Otros casos.

#### Pregunta 1.2

Dado la definición de  $\Sigma$  se debía **argumentar** que, dada una valuación  $\sigma$ :

$$\sigma(\Sigma) = 1 \iff \sigma = \{1, 1, \dots, 1\}$$

Luego, como  $\sigma$  es única se cumple una de las siguientes opciones:

- $\sigma(\varphi) = 1 \wedge \sigma(\neg\varphi) = 0$  y por lo tanto  $\Sigma \models \varphi$
- $\sigma(\varphi) = 0 \wedge \sigma(\neg\varphi) = 1$  y por lo tanto  $\Sigma \models \neg\varphi$

Dado lo anterior, el puntaje asignado es el siguiente:

- **(4 puntos)** Demostración correcta y clara.
- **(3 puntos)** Demostración con pequeños errores u omisiones.
- **(0 puntos)** Otros casos.

## Pregunta 2

Una posible solución es:

1.  $\forall x. \exists y. \exists z. C(x, y, z) \vee C(y, x, z)$
2.  $\exists x. \exists y. \exists z. (C(x, y, z) \vee C(y, x, z)) \wedge \neg E(x, z)$
3.  $\exists x. \forall z. C(x, x, z)$
4.  $\exists x. \forall y. \forall z. \neg C(x, y, z) \wedge \neg C(y, x, z)$
5.  $\forall x. \neg C(x, x, x)$
6.  $\forall z. \exists x. \exists y. C(x, y, z) \wedge (\forall u. \forall v. C(u, v, z) \rightarrow (E(u, x) \wedge E(v, y)))$
7.  $\forall x. \forall y_1. \forall y_2. \forall z_1. \forall z_2. ((C(x, y_1, z_1) \vee C(y_1, x, z_1)) \wedge (C(x, y_2, z_2) \vee C(y_2, x, z_2)) \rightarrow E(y_1, y_2)$
8.  $\forall x. \forall y. \forall z. \forall w. (C(x, y, z) \vee C(y, x, z)) \rightarrow (\neg C(z, w, x) \wedge \neg C(w, z, x))$
9.  $\exists x. \exists y_1. \exists z_1. \exists y_2. \exists z_2. ((C(x, y_1, z_1) \vee C(y_1, x, z_1)) \wedge (C(x, y_2, z_2) \vee C(y_2, x, z_2)) \wedge \neg E(z_1, z_2) \wedge (\forall y_3. \forall z_3. ((C(x, y_3, z_3) \vee C(y_3, x, z_3)) \rightarrow (E(z_3, z_1) \vee E(z_2, z_1))))$

Tomando en cuenta que se debe incluir una pequeña explicación de la correctitud de cada fórmula, el puntaje asignado es el siguiente:

- **(4 puntos)** Si todas las fórmulas son correctas (i.e. son lógicamente equivalentes a las recién descritas y poseen una breve explicación).
- **(3 puntos)** Si existen errores pero hay al menos 6 fórmulas correctas.
- **(0 puntos)** Otros casos (e.g. no incluir explicaciones para cada fórmula).