INF152 Estructuras Discretas

Profesores: Margarita Bugueño, Sebastián Gallardo. Ayudantes: Valentina Aróstica, Bryan González, Sofía Mañana y Sofía Riquelme Universidad Técnica Federico Santa María

Universidad Técnica Federico Santa María Departamento de Informática – CSJ - CC Septiembre 24, 2021 Nombre:

 Diego Eduardo Paz Letelier

Rol:

 2 | 0 | 2 | 0 | 0 | 4 | 5 | 0 | 2 | - | K |

Tarea 1

1. Enunciado 1

1.1. Formalización

 $lackbr{\blacksquare}$ P(x): x dice la verdad. Formalizando los enunciados obtenemos que:

• a: Bryan. $P(b) \Rightarrow P(a)$ (1)

■ b: Valentina. $P(a) \Leftrightarrow \neg P(c)$ (2)

• c: Sofía. $P(c) \wedge P(d)$ (3)

• d: Claudio. $P(d) \Rightarrow \neg P(a)$ (4)

1.2. Demostración

 $P(c) \wedge P(d)$ I.- Hipótesis P(d) II.- Simplificación de (3) en base a I.- $\neg P(a)$ III.- Modus Ponens de (4) y II.- $\neg P(b)$ IV.- Modus Tollens de (1) y III.- $\neg P(a) \wedge \neg P(b)$ V.- Ley de combinación de III.- y IV.-

Podemos concluir entonces que ni Bryan ni Valentina dicen la verdad.

2. Enunciado 2

a)

Original:

$$\overline{((\overline{D}-D)\cup(D-D))}\cup[(D-\overline{(A\cup G))}\cup\overline{D\cup(\overline{A}\cap\overline{G})}]\cup[((\overline{E}\cup\overline{F})\cap(\overline{E}\cup B))\cap(E-(\overline{F}\cup B))]$$

Reducción

$$(\overline{(\overline{D}-D)}\cap \overline{(D-D)}) \cup [(D-\overline{(A\cup G)}) \cup \overline{D\cup \overline{(A\cup G)}}] \cup [(\overline{(E\cap F)}\cup (\overline{E}\cup B))\cap (E-(\overline{F}\cup B))]$$

$$(\overline{(\overline{D}\cap \overline{D})}\cap \overline{(D\cap \overline{D})}) \cup [(D\cap \overline{(\overline{A\cup G})}) \cup \overline{D\cup \overline{(A\cup G)}}] \cup [(\overline{(E\cap F)}\cup (\overline{E}\cup B))\cap (E\cap \overline{(\overline{F}\cup B)})]$$

$$(\overline{\overline{D}}\cap \overline{\varnothing}) \cup [(D\cap (A\cup G)) \cup \overline{D}\cap \overline{(\overline{A\cup G})}] \cup [(\overline{(E\cap F)}\cup (\overline{E}\cup B))\cap (E\cap \overline{\overline{F}\cap B))]$$

Formalización

 $x \in$ Ayudantes ; $y \in$ días del mes ; $z \in$ meses del año)

- ullet G(x,y): x está de cumpleaños el día y.
- K(x,z): El cumpleaños de x es en el mes de z.
- J(y): y es par.
- a: Bryan
- lacksquare b: Vale
- **■** *c*: Sofi M.
- *d*: Sofi R.

Formalizando los enunciados obtenemos que:

$$G(a,23) \Rightarrow \exists y \ \neg J(y)$$
 (1)

$$\exists z \quad (K(c,z) \land K(b,z)) \land G(a,23)$$
 (2)

$$K(a, A) \Rightarrow G(c, 22)$$
 (3)

$$(G(a,23) \wedge G(c,22)) \Rightarrow (G(d,29) \wedge G(b,14)) \quad (4)$$

$$G(d, 29) \Rightarrow K(d, G)$$
 (5)

$$K(a,A) \wedge G(a,23)$$
 (6)

Demostración

$$K(a,A) \wedge G(a,23)$$

$$G(a,23) \wedge G(c,22)$$

$$G(d,29) \wedge G(b,14)$$

I.- Hipótesis

II.- Simplificación

III.- Simplificación

IV.- Modus Ponens de III.- y (3)

V.- Ley de combinación de II.- y IV.-

VI.- Modus Ponens de V.- y (4)