

# Lógica Computacional

## Tarea Semanal 5

Rubí Rojas Tania Michelle  
Universidad Nacional Autónoma de México  
taniarubi@ciencias.unam.mx  
# cuenta: 315121719

10 de abril de 2019

Sea  $\varphi = \{\forall x\forall y\forall z(Pxy \wedge Pyz \rightarrow Rxz), \forall x\exists yPxy, \neg\forall xPxx\}$

1. Obtener la Forma Normal Prenex de  $\varphi$ .

*Solución:*

Reescribimos a  $\varphi$  de la siguiente forma:

$$\varphi = \forall x\forall y\forall z(Pxy \wedge Pyz \rightarrow Rxz) \wedge \forall x\exists yPxy \wedge \neg\forall xPxx$$

Primero, rectificamos a  $\varphi$ .

$$rec(\varphi) = \forall x\forall y\forall z(Pxy \wedge Pyz \rightarrow Rxz) \wedge \forall u\exists vPuv \wedge \neg\forall wPww \quad \alpha\text{-equivalencia}$$

Ahora, usando  $rec(\varphi)$  procedemos a encontrar  $fnn(\varphi)$ .

$$\begin{aligned}fnn(\varphi) &= \forall x\forall y\forall z(\neg(Pxy \wedge Pyz) \vee Rxz) \wedge \forall u\exists vPuv \wedge \exists w\neg Pww && \text{eqv. lógicas} \\ &= \forall x\forall y\forall z((\neg Pxy \vee \neg Pyz) \vee Rxz) \wedge \forall u\exists vPuv \wedge \exists w\neg Pww && \text{De Morgan}\end{aligned}$$

Finalmente, usando  $fnn(\varphi)$ , procedemos a encontrar  $fnp(\varphi)$ .

$$fnp(\varphi) = \forall x\forall y\forall z\forall u\exists v\exists w(\neg(Pxy \wedge Pyz) \vee Rxz \wedge Puv \wedge \neg Pww) \quad \text{eqv. lógicas}$$

Por lo tanto, la Forma Normal Prenex de  $\varphi$  es

$$fnp(\varphi) = \forall x\forall y\forall z\forall u\exists v\exists w(\neg(Pxy \wedge Pyz) \vee Rxz \wedge Puv \wedge \neg Pww)$$

2. Obtener la Forma Normal de Skolem de  $\varphi$ .

*Solución:*

Usando  $fnp(\varphi)$ , procedemos a encontrar  $fns(\varphi)$ .

$$\begin{aligned}fns(\varphi) &= \forall x \forall y \forall z \forall u \exists w (\neg(Pxy \wedge Pyz) \vee Rxz \wedge Pufxyzu \wedge \neg Pww) \\&= \forall x \forall y \forall z \forall u (\neg(Pxy \wedge Pyz) \vee Rxz \wedge Pufxyzu \wedge \neg Pgxyzugxyzu)\end{aligned}$$

Por lo tanto, la Forma Normal de Skolem de  $\varphi$  es

$$\forall x \forall y \forall z \forall u (\neg(Pxy \wedge Pyz) \vee Rxz \wedge Pufxyzu \wedge \neg Pgxyzugxyzu)$$