

Lógica Computacional

Tarea Semanal 5

Rubí Rojas Tania Michelle

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 φ .

Solución:

Reescribimos a φ 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 φ .

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

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 φ 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 φ .

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 φ es

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