

Lógica Animada: conversão funcional correta para Forma Normal Conjuntiva

Pedro Barroso
Mário Pereira
António Ravara

NOVA LINCS (UID/CEC/04516/2013)

DI/FCT-UNL

<https://bitbucket.org/laforetbarroso/cnfwhy3>

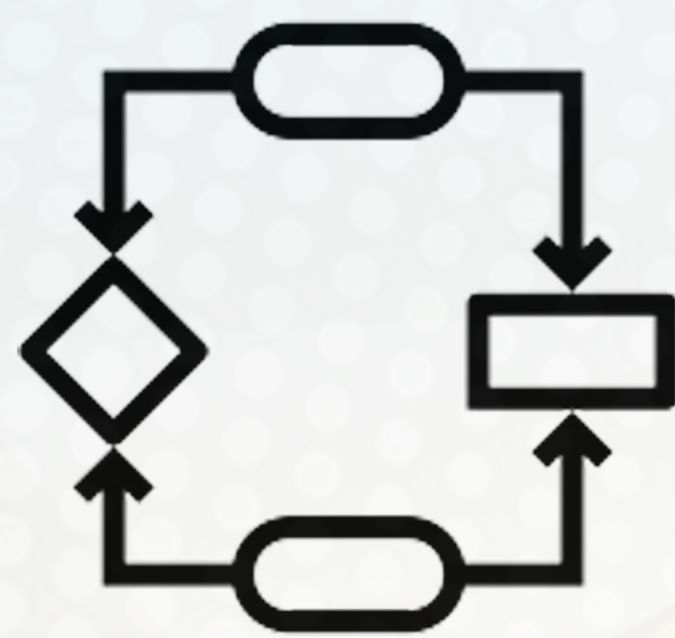
$$((\neg p \vee q) \rightarrow (p \wedge (r \rightarrow q))) \rightarrow \text{[Monitor with gears]} \rightarrow (p \vee \neg q \vee p) \wedge (p \vee \neg q \vee \neg r \vee q)$$

Problema

- Apresentações do algoritmo demasiado formais ou informais.
- Difíceis de ler ou com definições textuais em pseudo-código não executável.

Objetivo

- Implementação funcional e prova de correção do algoritmo.
- Possibilidade de execução passo-a-passo.



Algoritmo

$G = \varphi ::= T \mid p \mid \neg\varphi \mid \varphi \vee \varphi \mid \varphi \wedge \varphi \mid \varphi \rightarrow \varphi$
 $H \subseteq G, \quad H \text{ sem implicações}$

ImplFree: $G \rightarrow H$

$$\text{ImplFree}(\varphi) = \begin{cases} \neg\text{ImplFree}(\varphi_1), & \text{se } \varphi = \neg\varphi_1 \\ \text{ImplFree}(\varphi_1) \vee \text{ImplFree}(\varphi_2), & \text{se } \varphi = \varphi_1 \vee \varphi_2 \\ \text{ImplFree}(\varphi_1) \wedge \text{ImplFree}(\varphi_2), & \text{se } \varphi = \varphi_1 \wedge \varphi_2 \\ \neg\text{ImplFree}(\varphi_1) \vee \text{ImplFree}(\varphi_2), & \text{se } \varphi = \varphi_1 \rightarrow \varphi_2 \\ \varphi, & \text{caso contrário} \end{cases}$$

```
let rec impl_free (phi: formula) : formula_wi =
begin match phi with
| FNeg phi1 -> FNeg_wi (impl_free phi1)
| FOr (phi1, phi2) -> FOr_wi ((impl_free phi1), (impl_free phi2))
| FAnd (phi1, phi2) -> FAnd_wi ((impl_free phi1), (impl_free phi2))
| FImpl (phi1, phi2) -> FOr_wi ((FNeg_wi (impl_free phi1)), (impl_free phi2))
| FConst phi1 -> FConst_wi phi1
| FVar phi1 -> FVar_wi phi1
end
```



Implementação



Prova de correção

```
let rec function impl_free (phi: formula) : formula_wi
variant { phi }
ensures { forall v. eval v phi = eval_wi v result }
= match phi with
...
end
```

Contribuições

- Material de apoio à Lógica Computacional.
- Duas implementações verificadas em Why3:
 - Estilo direto.
 - Estrutura de pilha explicita no código.