

Binary Decision Diagrams

Rémi Hutin & Joshua Peignier

6 Mai 2016

1 BDD et forme normale if-then-else

Question 1 Soient ϕ une formule, x une variable et V une valuation. Remarquons que, par définition, $\phi \uparrow^x \equiv (x \wedge \phi[1/x]) \vee (\neg x \wedge \phi[0/x])$.

Voici donc la table de vérité de $\phi \uparrow^x$ en fonction des valeurs de x et de ϕ pour chaque valuation (on ne remplit que les cases nécessaires).

x	ϕ	$\phi[1/x]$	$x \wedge \phi[1/x]$	$\phi[0/x]$	$\neg x \wedge \phi[0/x]$	$\phi \uparrow^x$
0	0		0	0	0	0
0	1		0	1	1	1
1	0	0	0		0	0
1	1	1	1		0	1

Il suffit alors de remarquer que les colonnes de ϕ et $\phi \uparrow^x$ sont égales.

Question 2 On va procéder par récurrence sur le nombre de variables intervenant dans ϕ . Notre hypothèse de récurrence est la propriété $P(n)$: "toute formule de la logique propositionnelle contenant exactement n variables est équivalente à une formule INF".

Si ϕ ne contient qu'une unique variable x , alors on peut directement calculer les valeurs de $\phi[1/x]$ et de $\phi[0/x]$, et remplacer celles-ci par leurs valeurs respectives, 0 ou 1. On peut alors utiliser la question précédente pour écrire que $\phi \equiv \phi \uparrow^x = x \rightarrow \phi[1/x], \phi[0/x]$.

Si on se donne maintenant $n \in \mathbb{N}$ et qu'on suppose que toute formule à n variables est équivalente à une formule INF, alors soit ϕ une formule à $n + 1$ variables. Soit x une des variables de ϕ , choisie arbitrairement. Remarquons que $\phi[0/x]$ et $\phi[1/x]$ sont des formules à n variables. On peut donc leur appliquer l'hypothèse de récurrence. Alors il existe des formules INF ψ_0 et ψ_1 telles que $\phi[0/x] \equiv \psi_0$ et $\phi[1/x] \equiv \psi_1$. Il suffit alors d'écrire que $\phi \equiv x \rightarrow \psi_1, \psi_0$. L'hypothèse de récurrence permet d'assurer que ψ_1 et ψ_0 ne sont écrites qu'à l'aide de formules INF et de constantes. La formule que nous venons de construire respecte aussi cette propriété. D'où on déduit l'hérédité.