

Concepts et Model Checking – TD 1

Question 1 – Automates de Büchi

Soit $AP = \{p, q\}$. Construire des automates de Büchi pour chacune des formules suivantes. (L'utilisation de la construction systématique montrée en cours n'est ni requise ni recommandée.)

1. $\phi_1 = \mathbf{G}(p \rightarrow \mathbf{F}q)$;
2. $\phi_2 = \mathbf{G}(p \mathbf{U} q)$;
3. $\phi_3 = (\mathbf{G}\mathbf{F}p) \rightarrow (\mathbf{G}\mathbf{F}q)$.

Question 2 – Logique temporelle linéaire

Soit $AP = \{p, q\}$. Pour les paires de formules suivantes, résoudre ces questions :

- Est-ce que ϕ_1 implique ϕ_2 ? Si ce n'est pas le cas, donner un mot infini sur 2^{AP} qui satisfait ϕ_1 mais pas ϕ_2 .
 - La même question avec les rôles de ϕ_1 et ϕ_2 inversés.
1. $\phi_1 = \mathbf{F}\mathbf{G}(p \mathbf{U} q)$ et $\phi_2 = \mathbf{F}\mathbf{G}(\neg p \rightarrow q)$;
 2. $\phi_1 = \mathbf{G}((\mathbf{F}p) \rightarrow q)$ et $\phi_2 = \mathbf{G}(q \mathbf{U} p)$;

Question 3 AB déterministes

Montrer que les langages acceptés par les AB déterministes sont clôturés sous l'intersection et l'union.

Question 4 – Formalismes équivalents

Un *automate de Muller* (AM) est un tuple $\mathcal{M} = \langle S, \Sigma, s_0, \delta, \mathcal{F} \rangle$ dont les éléments sont comme pour les ABG, avec $\mathcal{F} \subseteq 2^S$, mais une condition d'acceptance différente : Soit ρ un calcul sur AM et J l'ensemble d'états qui y apparaissent infiniment souvent. On dit que ρ est acceptant si $J \in \mathcal{F}$.

1. Montrer que les AM acceptent les mêmes langages que les AB.