Interpréteur netlist

Florentin Guth

27 octobre 2016

1 Fonctionnement général

L'interpréteur prend en entrée un nom de fichier contenant la *net-list* du circuit et, de manière optionnelle, le nombre de cycles sur lesquels effectuer la simulation. On utilise alors le module **Netlist** pour obtenir la liste d'équations du programme, que l'on trie topologiquement. Dans le tri topologique, les instructions **REG** sont ignorées car elles seront exécutées à la fin du cycle, et l'instruction **RAM** ne dépend que de **read_addr** puisque l'écriture est également exécutée à la fin du cycle (pour éviter les boucles combinatoires).

Le programme est alors évalué cycle par cycle. La structure d'un cycle se décompose comme suit :

- On demande les inputs à l'utilisateur (en refusant toute valeur non conforme au type attendu de l'entrée).
- On évalue chaque équation dans l'ordre. Lorsqu'une instruction REG ou RAM est rencontrée, on ajoute à la liste des tâches la variable qui devra être mise à jour ainsi que les paramètres utiles pour la calculer (sans chercher à les évaluer, leur valeur n'est peut-être pas encore calculée pour ce cycle).
- On affiche la valeur de toutes les entrées.
- On effectue chaque tâche « simultanément » (cf. section sur l'environnement) afin de se préparer pour le cycle suivant.

2 Gestion de la RAM

La RAM est représentée par un tableau de taille 2^{addr_size} contenant des tableaux de word_size bits. On vérifie au préalable que la *net-list* effectue une utilisation consistante de la RAM ou ROM, i.e. que la taille des adresses et des mots est la même pour chacune des instructions concernées. Les adresses reçues sont converties en entier afin d'accéder à la valeur demandée. Au début de l'évaluation, la RAM est initialisée avec des 0.

3 Gestion de l'environnement

L'environnement est représenté par une table de hachage env dont les clés sont de type string (identificateurs) et qui contient des valeurs de type Netlist_ast.value. Celle-ci est mise à jour à chaque équation évaluée, et est utilisée en cours de calcul pour obtenir les valeurs des variables intermédiaires déjà calculées. Lorsqu'on cherche à obtenir la valeur d'une variable qui n'est pas présente dans la table, ce qui correspond à la première itération d'un registre (les autres cas ont été écartés par la détection des cycles combinatoires ou par le compilateur MINIJAZZ), on renvoie 0 ou un tableau de 0 suivant le type de la variable considérée.

Pour traiter les tâches « simultanément » (i.e. les instructions x = REG y et y = REG x doivent échanger les valeurs de x et y à la fin du cycle), on utilise un deuxième environnement env':

- A chaque fin de cycle, on commence par vider env'.
- Lors de l'évaluation de chaque tâche en fin de cycle, on stocke les valeurs calculées dans env',
 mais en utilisant les valeurs des variables contenues dans env.
- Une fois toutes les tâches effectuées, on recopie les valeurs que contient env' dans env.