

Exercices sur la logique temporelle (faits en classe le 27 mars)

Note: Les solutions indiquées plus bas ont été vérifiées à l'aide de l'outil `evaluator` de la boîte à outils CADP (nouvelle version). Quelques modifications mineures ont dû être effectuées:

- L'identificateur `in` est un mot-réserve en LOTOS. L'action `in` a donc du être renommée (`input`).
- Les modalités de la forme `[*-a1, a2]` ne sont plus acceptées par le vérificateur de logique temporelle. Je n'ai pas encore trouvé la nouvelle syntaxe qui serait équivalente.
- Dans le cas du type `boolean`, j'ai du utiliser la version ACT ONE de ce type.
- Les actions dans les opérateurs modaux `<>` et `[]` doivent être mis entre guillemets.

1. Processus Pair

Soit la définition suivante de processus:

```
PROCESS Pair[in, oui]: NOEXIT :=
  in; in; Pair[in, oui]
[]
  oui; Pair[in, oui]
ENDPROC
```

Formalisez les propriétés indiquées plus bas. Dans chaque cas, on suppose que la formule de logique temporelle s'exprime relativement à l'instance du processus `Pair[in, oui]` dans son état initial.

1. Dans son état initial, le processus permet l'action `oui`.

`<oui>true`

2. Les seules actions que peut faire le processus sont `oui` et `in`.

`ALL( [*-in,oui]false and <in>true and (<oui>true or [in]<oui>true) )`

3. À tout instant, il existe un futur tel que l'action `oui` deviendra possible.

`ALL( POT( <oui>true ) )`

4. À tout moment, si on peut faire l'action `oui`, alors on pourra la faire à nouveau après avoir fait deux fois l'action `in`.

`ALL( [oui]false or [in][in]<oui>true )`

Ou encore:

`ALL( [oui][in][in]<oui>true )`

2. Processus Complementer

Soit la définition suivante de processus:

```
PROCESS Complementer[in, out]: NOEXIT :=
  in ?b: boolean;
  out !~b;
  Complementer[in, out]
ENDPROC
```

Formalisez les propriétés indiquées plus bas pour l'instance `Complementer[in, out]` de ce processus:

1. Le processus effectue une série sans fin d'actions `in` suivi immédiatement de `out`, ou vice-versa, et rien d'autre.

`ALL( ([in]<out>true or [out]<in>true) and [*-in,out]false )`

2. Immédiatement après avoir reçue une valeur 0 sur le port `in`, la valeur 1 est transmise sur le port `out`, et symétriquement pour 1 et 0.

`ALL( [in !0]<out !1>true and [in !1]<out !0>true )`