

Universidade do Minho

DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA

MESTRADO EM ENGENHARIA INFORMÁTICA

MÉTODOS FORMAIS DE PROGRAMAÇÃO

Programação Cíber-Física Teste Assíncrono 2

> Ariana Lousada (PG47034) 31 de maio de 2022

1 Exercício 1

De modo a ser possível provar a seguinte equivalência

$$wait_n(wait_m(p)) \sim wait_{n+m}(p)$$
 (1)

é necessário desenvolver cada parte da expressão separadamente¹.

$$\frac{\langle \mathbf{p}, \sigma \rangle \Downarrow \mathbf{t}, \, \sigma'}{\langle wait_m(\mathbf{p}), \, \sigma \rangle \Downarrow \mathbf{m} + \mathbf{t}, \, \sigma'} \, (wait)}{\langle wait_n(wait_m(\mathbf{p})), \, \sigma \rangle \Downarrow \mathbf{n} + \mathbf{m} + \mathbf{t}, \, \sigma'} \, (wait)}$$

Considerando t=0 (que simboliza o momento inicial antes da execução do programa), o tempo total de execução corresponde a $n+m+t\equiv n+m+0\equiv n+m$.

Desenvolvendo a segunda parte da expressão:

$$\frac{\langle \mathbf{p}, \sigma \rangle \Downarrow \mathbf{t}, \, \sigma'}{\langle wait_{n+m}(\mathbf{p}), \, \sigma \rangle \Downarrow \mathbf{n} + \mathbf{m} + \mathbf{t}, \, \sigma'} \text{ (wait)}$$

Como se obtém novamente um tempo de execução equivalente a n+m e uma memória σ' , pode se então concluir que

$$wait_n(wait_m(p)) \sim wait_{n+m}(p)$$
 (2)

 $^{^{1}}$ Mudou-se o termo representativo do tempo de execução(n) da regra wait para t, de modo a evitar confusão na interpretação do raciocínio.