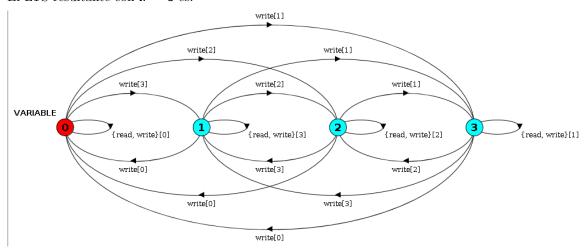
Ingeniería de Software 2 - Taller 6

Eric Brandwein

Ejercicio 2

En este ejercicio decidí crear un subproceso READ[i:0..N] que represente las posibles acciones de la variable al tener almacenado i. La variable puede o leer i y seguir en el mismo estado, o escribir un valor j cualquiera entre 0 y N y pasar al estado READ[j].

El LTS resultante con N = 3 es:

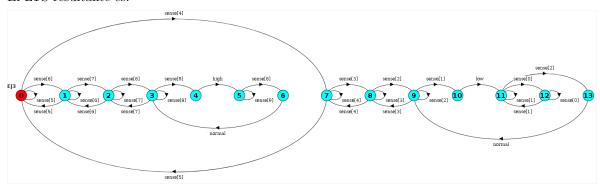


Ejercicio 3

Decidí implementar el SENSOR con tres subprocesos principales, según el valor de la temperatura actual: SENSOR_NORMAL, SENSOR_HIGH, y SENSOR_LOW. En SENSOR_NORMAL, la temperatura sensada puede aumentar o disminuir de a 1, o puede mantenerse igual. Si aumenta, entonces hace falta fijarse si el valor actual es mayor a 8. Esto es manejado por el subproceso CHECK_HIGH[i], que solo cuando i es igual a 9 es que emite high y pasa al SENSOR_HIGH. Si es menor a 9, pasa de nuevo al SENSOR_NORMAL.

SENSOR_HIGH permite sensar o una temperatura 9 u 8. Si se sensa 9, se mantiene en SENSOR_HIGH, y sino se pasa a la transición al estado normal, manejado por NORMAL_TRANSITION[i], que simplemente emite la acción normal y pasa a SENSOR_NORMAL[i]. Ocurre algo parecido con SENSOR_LOW[i], que solo puede hacer la transicion al estado normal si sensa un 2 después de sensar un 1, y sino se mantiene en SENSOR_LOW.

El LTS resultante es:



Ejercicio 4

a)

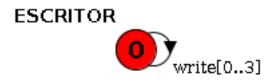


Figure 1: LTS del ${\tt ESCRITOR}$

b)

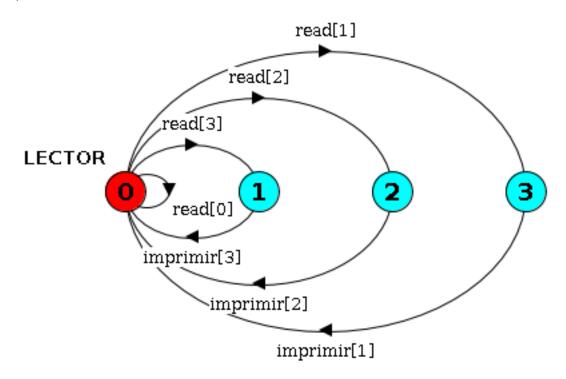


Figure 2: LTS del LECTOR

Ejercicio 5

En este ejercicio decidí modelar los primeros procesos lo más simple posibles siguiendo el enunciado: el proceso ENTRADA solo acepta eventos entry, el proceso SALIDA solo acepta eventos exit, y el DIRECTOR solo puede hacer la secuencia open->close y luego esperar al evento empty. CONTROL entonces termina teniendo más responsabilidad aparente que los demás procesos, y eso hace que el LTS de CONTROL sea exactamente el mismo que el de la composición de los 4.

Para implementar CONTROL, decidí separarlo en los dos estados del museo: abierto, o cerrado. CONTROL comienza pudiendo emitir un evento open para pasar a CONTROL_OPEN[x] con una valor de x igual a 0, que indica que no hay personas dentro. En CONTROL_OPEN[x], si x > 0, está habilitada la acción de exit, la cual saca una persona del museo. Si x < N, puede entonces una persona ingresar al museo, lo cual aumenta en uno la cantidad de personas adentro del museo. Y en cualquier momento puede cerrar el museo, con lo que el control pasaría al estado CONTROL_CLOSE[x].

En $CONTROL_CLOSE[x]$, sólo pueden salir personas hasta que se llegue a x=0, y recién en ese momento puede emitirse el evento empty, con el cual se pasa de nuevo a CONTROL, desde el cual se puede abrir de vuelta el museo en otro momento.

Los LTS correspondientes a cada proceso se pueden ver a continuación:



Figure 3: LTS de ENTRADA

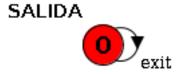


Figure 4: LTS de SALIDA

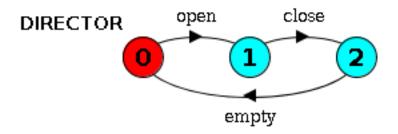


Figure 5: LTS de DIRECTOR

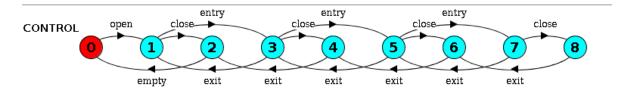


Figure 6: LTS de CONTROL

Ejercicio 6

a)

Se puede ver, al mirar el LTS de S, que toda traza se puede crear como una combinación de la traza a->c->b y c->a->b. También se podía ver esto viendo que P y Q comparten el evento b, y por lo tanto cada vez que ocurra b debe haber ocurrido tanto a como c, los cuales están cada uno antes que b en su proceso correspondiente.

Sabiendo esto, crear el proceso secuencial equivalente es solo tomar la unión de las dos trazas.

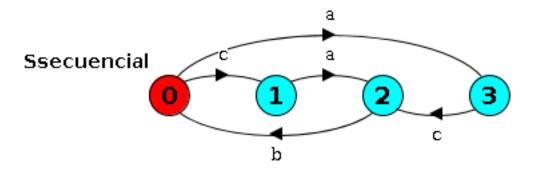


Figure 7: S implementado en forma secuencial

b)

Yo asumí que el enunciado quería decir que el resultado de la composición debía solo mantener las trazas de S que tuvieran un evento a inmediatamente antes de cada aparición del evento b. Para que esto ocurra, debemos mantener las trazas de la forma c->a->b, y eliminar las de la forma a->c->b. Podemos lograr esto obligando al evento a a ocurrir siempre después de que haya ocurrido c, que es lo que hice con el proceso R, cuyo nombre tuve que cambiar a REJ6 por un tema de colisión de nombres.

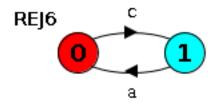


Figure 8: El LTS de R

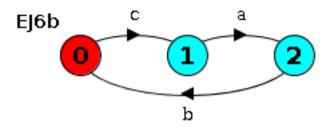


Figure 9: R compuesto con S

 $\mathbf{c})$

El evento d, según entendí, puede o no ocurrir por cada evento c. Es decir, podrían haber dos o más eventos c antes de que aparezca una d. Por lo tanto, el proceso T debe permitir tanto que aparezca una d después de una c y antes de la próxima como que no aparezca.

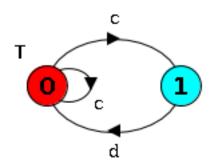


Figure 10: El LTS de T

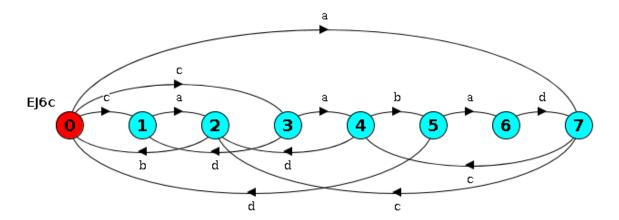


Figure 11: T compuesto con S.