

EXAMEN DE VALIDACIÓN Y VERIFICACIÓN DEL SOFTWARE. 8/7/2014.

APELLIDOS Y NOMBRE: .....

- 1) **(2,5 puntos)** En un sistema de control de llamadas telefónicas tenemos una señal  $a$  que indica que en ese estado se está atendiendo una llamada. Una llamada puede durar uno o más estados consecutivos. El evento  $s$  indica que, en ese estado, se solicita una conexión. Queremos garantizar que: si se produce un número infinito de eventos  $s$  entonces tenemos un número infinito de llamadas diferentes. ¿Cómo expresarías esa propiedad en LTL?

Cada llamada termina obligatoriamente con una transición de  $a$  hacia  $\neg a$  en el siguiente estado, es decir  $a \wedge \bigcirc \neg a$ . Para contar un número infinito de eventos  $E$  usamos  $\Box \Diamond E$ . Por tanto:

$$\Box \Diamond s \rightarrow \Box \Diamond (a \wedge \bigcirc \neg a)$$

- 2) **(2,5 puntos)** ¿Qué forma tienen los modelos de la fórmula  $\Diamond p \rightarrow \neg p$ ?

Esa fórmula equivale a  $\neg \Diamond p \vee \neg p$  y, aplicando De Morgan, es equivalente a  $\neg(\Diamond p \wedge p)$ . Como  $p$  implica  $\Diamond p$ , la conjunción de estas dos cosas  $\Diamond p \wedge p$  equivale a  $p$ . Por lo tanto, la fórmula original equivale a  $\neg p$ , es decir, los modelos son cualquier interpretación que haga falso  $p$  en el estado inicial.

¿y los de la fórmula  $p \mathcal{U} \Box p$ ? Son los de  $\Box p$  ya que mantienen  $p$  hasta un punto a partir del cual  $\Box p$ . Esto es lo mismo que  $\Box p$ .

- 3) **(2,5 puntos)** Demostrar que las fórmulas:

$$\alpha \stackrel{def}{=} \Diamond \Box p \qquad \beta \stackrel{def}{=} \Box \Diamond \Box p$$

son equivalentes o, si no lo son, encontrar un contraejemplo. Son equivalentes. Primero, nótees que  $\Box \gamma$  implica  $\gamma$  para cualquier  $\gamma$  por lo que la fórmula de la derecha implica la de la izquierda. Ahora, para la otra dirección, si  $\alpha$  es cierto, hay un punto futuro  $j$  en el que  $p$  se vuelve cierto siempre. Supongamos  $\beta$  falso. Entonces existe un punto futuro  $k$  en el que  $\neg \Diamond \Box p$ , es decir, que a partir de ahí nunca llegamos a un punto futuro en el que  $p$  se vuelva cierto para siempre. Pero eso contradice la existencia de  $j$ , tanto si  $j \leq k$  como si  $j \geq k$ .

- 4) **(2,5 puntos)** Demostrar que las fórmulas:

$$\alpha \stackrel{def}{=} \Box \Diamond p \qquad \beta \stackrel{def}{=} \Diamond \Box \Diamond p$$

son equivalentes o si no lo son, encontrar un contraejemplo. (NOTA: si es posible, usar el ejercicio anterior) (CONTESTA DETRÁS) En la prueba anterior, hemos demostrado  $\Diamond \Box p \equiv \Box \Diamond \Box p$  y en realidad, podemos cambiar  $p$  por cualquier fórmula (regla de sustitución universal). Así que esto también se cumple para  $\neg p$ . Por tanto  $\Diamond \Box \neg p \equiv \Box \Diamond \Box \neg p$ . Aplicando De Morgan a ambos lados obtenemos  $\neg \Box \Diamond p \equiv \neg \Diamond \Box \Diamond p$ . Por último, dos fórmulas son equivalentes si y sólo si sus negaciones lo son, por lo que obtenemos  $\Box \Diamond p \equiv \Diamond \Box \Diamond p$