Algunos ejercicios resueltos tema 4

En esta nota resolveremos algunos de los ejercicios propuestos en la hoja de ejercicios del tema 4. Hay que tener en cuenta que algunos ya han sido resueltos y están disponibles en el fichero tema4_1.pdf

- 1.- Reducir a forma normal cada uno de los siguientes λ -términos¹:
 - a) $(\lambda x.xy)(\lambda u.vuu) \to (\lambda u.vuu)y \to vyy$
 - b) $(\lambda x.(\lambda u.xu)x)x$

En este caso, la abstracción $\lambda x.(\lambda u.xu)x$ se aplica a x. La variable x es ligada en la abstracción y libre en el término al que se aplica por lo que no se puede hacer la sustitución directamente. Debemos, por lo tanto, hacer un cambio de variable:

$$(\lambda x.(\lambda u.xu)x)x \equiv (\lambda y.(\lambda u.yu)y)x \rightarrow (\lambda u.xu)x \rightarrow xx$$

La última sustitución es correcta pues x es libre en la abstracción.

e)
$$(\lambda xyz.xzy)(\lambda uv.u) \equiv \underline{(\lambda x.(\lambda yz.xzy)) \ (\lambda uv.u)} \rightarrow \lambda yz. \ (\lambda uv.u)zy \equiv$$

$$\equiv \lambda yz.((\lambda u.(\lambda v.u)z)y \rightarrow \lambda yz.(\lambda v.z)y \rightarrow \lambda yz.z$$

2.- Consideremos la codificación a la Church de los números naturales 2 y 3, esto es, $\underline{2} \equiv \lambda f x. f(fx)$ y $\underline{3} \equiv \lambda f x. f(f(fx))$. Vamos a calcular 2+3, $2\cdot 3$ y 2^3 .

$$\mathbf{add}\ \underline{2}\ \underline{3} \equiv \underline{(\lambda mnfx.mf(nfx))}\ \underline{2}\ \underline{3} \twoheadrightarrow \lambda fx.\ \underline{2}\ f\ (\underline{3}\ f\ x) \equiv$$

$$\equiv \lambda fx.\ \underline{2}\ f\ \underline{((\lambda gy.g(g(gy)))\ f\ x)} \twoheadrightarrow \lambda fx.\ \underline{2}\ f(f(f(fx))) \equiv$$

$$\equiv (\lambda gy.g(gy))\ f\ (f(f(fx))) \twoheadrightarrow \lambda fx.f(f(f(f(fx)))) \equiv \underline{5}$$

¹En todos los casos subrayamos el término al que aplicamos la reducción

$$\mathbf{mult}\ \underline{2}\ \underline{3} \equiv \underline{(\lambda mngy.m(ng)y)}\ \underline{2}\ \underline{3} \twoheadrightarrow \lambda gy.\ \underline{2}\ (\underline{3}\ g)\ y \equiv$$

$$\equiv \lambda gy.\underline{(\lambda fx.f(f(x))(\underline{3}\ g)\ y} \twoheadrightarrow \lambda gy.\underline{3}\ g\ \underline{(\underline{3}\ g\ y)} \twoheadrightarrow \lambda gy.\underline{3}\ g\ \underline{(g(g(gy)))} \twoheadrightarrow \lambda gy.\underline{3}\ g\ \underline{(g(g(gy)))}) \Longrightarrow \underline{6}$$

$$\begin{split} \mathbf{expt} \ & \underline{2} \ \underline{3} \twoheadrightarrow \underline{3} \ \underline{2} \equiv \underline{(\lambda f x. f(f(f(x))) \ \underline{2}} \to \lambda x. \underline{2}(\underline{2} \ (\underline{2} \ x)) \equiv \lambda x. \underline{2} \ (\underline{2} \ ((\lambda f y. f(fy)) \ x)) \to \\ & \to \lambda x. \ \underline{2} \ (\underline{2} \ (\lambda y. \ x(xy))) \equiv \lambda x. \underline{2} \ (\underline{(\lambda f z. f(fz)) \ (\lambda y. x(xy))}) \to \\ & \to \lambda x. \underline{2} \ (\lambda z. \ (\lambda y. x(xy)) \ \underline{((\lambda y. x(xy))z)}) \to \\ & \to \lambda x. \underline{2} \ (\lambda z. \underline{(\lambda y. x(xy)) \ (x(xz))}) \to \lambda x. \underline{2} \ (\lambda z. x(x(x(xz))) \equiv \\ & \equiv \lambda x. \ \underline{(\lambda f y. f(fy)) \ (\lambda z. x(x(x(xxy)))} \to \\ & \to \lambda x. \lambda y. (\lambda z. x(x(x(xxy))) \underline{((\lambda z. x(x(x(xxy)))y))} \to \\ & \to \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(x(xy))))))) \equiv \lambda xy. x(x(x(x(x(x(xy))))))) \equiv \underline{8} \end{split}$$

3.- El problema 5 de la hoja de ejercicios pedía restar 2 a 4. Esto es lo mismo que aplicar a cuatro dos veces el predecesor. Por lo tanto, vamos a ver cómo funciona el λ -término **pre** aplicado a 4.

$$\operatorname{pre} \underline{4} \to \lambda fx. \ \operatorname{snd} \ (\underline{4} \ (\operatorname{prefn} \ f)(\operatorname{pair} \ xx)) \to \\ \to \lambda fx. \ \operatorname{snd}(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{pair} \ xx)))))^{(*)} \to \\ \to \lambda fx. \ \operatorname{snd}(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{pair} \ (fx) \ x)))) \to \\ \to \lambda fx. \ \operatorname{snd}(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{pair} \ (f(fx)) \ (fx)))) \to \\ \to \lambda fx. \ \operatorname{snd}(\operatorname{prefn} \ f(\operatorname{pair} \ (f(f(fx))) \ f((fx))))) \to \\ \to \lambda fx. \ \operatorname{snd}(\operatorname{pair} \ (f(f(f(fx)))) \ (f(f(fx))))) \to \\ \to \lambda fx. \ \operatorname{snd}(\operatorname{pair} \ (f(f(fx)))) \ (f(f(fx))))) \to \\ \to \lambda fx. \ f(f(fx)) \equiv 3$$

De forma análoga, se mostraría que **pre** $\underline{3} \twoheadrightarrow \underline{2}$ y, por lo tanto, que $\underline{\mathbf{sub}} \ \underline{4} \ \underline{2} \twoheadrightarrow \underline{2}$.

 $^{(*)}$ Veamos cómo funciona el $\lambda-$ término **prefn** que se aplica reiteradamente en lo anterior:

$$\begin{aligned} \mathbf{prefn} \; f \; & (\mathbf{pair} \; x \; y) \equiv (\lambda g p. \mathbf{pair} \; ((g \; \mathbf{fst} p)) \; (\mathbf{fst} \; p)) \; f \; (\mathbf{pair} x \; y) \twoheadrightarrow \\ & \twoheadrightarrow \mathbf{pair} \; (f(\mathbf{fst}(\mathbf{pair} \; x \; y))) \; (\mathbf{fst}(\mathbf{pair} \; x \; y)) \twoheadrightarrow \mathbf{pair} \; (fx) \; x. \end{aligned}$$