سوال ۱. جانشینی زیر را انجام دهید:

$$(\lambda z.(\lambda x.yx)xz)[x := zx]$$

اثبات.

$$(\lambda z.(\lambda x.yx)xz)[x := zx] \cong (\lambda a.(\lambda b.yb)xa)[x := zx]$$
$$= (\lambda a.(\lambda b.yb)zxa)$$
$$= (\lambda a.yzxa)$$

سوال ۲.  $(\tilde{I})$  ترم s را چنان بیابید که برای ترمهای دلخواه داده شده t و u داشته باشیم:

$$\lambda_{\beta} \vdash stu = ut$$

t نشان دهید که ترمی مثل t چنان موجود است که برای هر ترم داده شده t

$$\lambda_{\beta} \vdash st = ss$$

اثبات.

 $s = (\lambda xy.yx)$ قرار دهید

$$stu = (\lambda xy.yx)tu$$
$$= ut$$

 $(\lambda x.y)s=y$  جادریم:  $x\neq y$  فوری که  $y=(\lambda x.y)$  قرار دهید ( $\lambda x.y$ ) قرار دهید

$$st = (\lambda x.y)t = y = (\lambda x.y)s = ss$$

سوال x. (آ) ثابت کنید برای هر ترم بسته ی s، یک ترم بسته ی t وجود دارد که:

$$\lambda_{\mathcal{B}} \vdash t = ts$$

(ب) ثابت کنید برای هر ترم بسته ی s، یک ترم بسته ی t' وجود دارد که:

$$\lambda_{\beta} \vdash t'(\lambda x.x)ss = t's$$

اثبات.

(آ) ترم  $F = \lambda x.xS$  را در نظر بگیرید. از آنجایی که S بسته است پس F هم بسته است. از طرفی طبق قضیه نقطه ثابت وجود دارد t به گونهای که داشته باشیم: t = t. به بیان بهتر:

$$t = Ft = (\lambda x. xS)t = tS$$

تنها باقی میماند که نشان دهیم t بسته است. برای این نیز فرض کنید این نقطه ی ثابت با کمک کامبینیتور Y بدست آمده است. در این صورت چون Y و S و S بسته هستند، پس t نیز بسته است.

(ب) دوباره تابع  $F = \lambda y.y(\lambda x.x)s$  را در نظر بگیرید. و فرض کنید t' نقطه ی ثابتی برای آن باشد که به کمک کامبینیتور Y بدست آمده است. دقت کنید که مشابه استدلال قبلی t' بسته است. حال داریم:

$$t' = Ft' = (\lambda y.y(\lambda x.x)s)t' = t'(\lambda x.x)s$$
  
$$\implies t's = t'(\lambda x.x)ss$$

سوال ۴. ثابت کنید ترم Fای موجود نیست که برای هر ترم داده شده X و Y داشته باشیم:

$$\lambda_{\beta} \vdash F(XY) = X$$

(سازگاری  $\lambda_{\beta}$  مفروض است.)

اثبات.  $Y = \lambda x.xx$  و  $X = \lambda xy.y$  آنگاه داریم:

$$XY = \lambda y.y$$

$$YX = (\lambda xy.y)(\lambda xy.y) = \lambda y.y$$

$$\implies XY = YX$$

بدیهتا  $Y \neq X$  چرا که:

$$Xxx = (\lambda xy.y) = x$$
$$Yxx = (\lambda x.xx)xx = xxx$$

حال داريم:

$$X = F(XY) = F(YX) = Y$$

 $X \neq Y$  که تناقض است چرا که میدانستیم

 $\stackrel{----}{}$ سوال ۵. ثابت کنید هر  $\lambda$ ترم M به یکی از دو فرم زیر است:

$$M \equiv \lambda \overrightarrow{x}.yN_{1}...N_{n}$$

$$M \equiv \lambda \overrightarrow{x}.(\lambda y.P)QN_{1}...N_{n}$$

اثبات.

\_\_\_ **سوال ۶.** قرار دهید

ثابت کنید \$ یک ترکیبگر نقطه ثابت است یعنی برای هر 
$$F \in \Lambda$$
 داریم: 
$$\$F = F(\$F)$$

اثبات. نماد (n) را به گونهای تعریف میکنیم که یعنی n تا (n) بشت یکدیگر داریم. حال جایگذاری میکنیم:

- $= \lambda abcdefghijklmnopqstuvwxyzr.(r(this is a fixed point combinator)) (\verb"Ya")?$
- $= \lambda bcdefghijklmnopqstuvwxyzr.(r(thisis?fixedpointcombin?tor))( \verb"Y"+")?$
- $= \lambda cdefghijklmnopqstuvwxyzr.(r(thisis?fixedpointcom?in?tor))(\Upsilon\Upsilon)?$

:

 $= \lambda r.(r(?????????????????????)) = \lambda r.(r((\mathbf{Y}\mathbf{\hat{r}})?r))$ 

 $= \lambda r.(r(\$r))$ 

حال با این تعریف داریم:

$$\$F = \lambda r.(r(\$r))F = F(\$F)$$

که نشان میدهد این ترکیبگر نقطه ثابت است.

سوال ۷.  $\lambda$  ترمهای O و E را چنان تعریف کنید که

$$OC_m =_{\beta} \begin{cases} true & If \ m \ is \ odd \\ false & O.W. \end{cases}$$
,  $EC_m =_{\beta} \begin{cases} true & If \ m \ is \ even \\ false & O.W. \end{cases}$ 

اثبات.

$$\lambda fx.f^{n}(x)$$
$$\lambda x.(\lambda yz.zy)(\lambda yz.zy)x$$
$$x\lambda yz.zy$$