PPL assignment 4- PDF attachment Guy Avraham, Noam Jehoshua

Question 2:

סעיף A, B יהיו שקולים אם"ם לכל n טבעי, הערך החוזר בשליפה ה-n מהגנרטורים A, B הוא מעיף A, B יהיו שקולים אם"ם לכל זהה. כלומר-

$$A(n) = B(n)$$

סעיף C: נוכיח שהפעולות fib1 fib2 שקולות על פי ההגדרה לעיל.

נוכיח את הטענה באמצעות אינדוקציה על ח.

בסיס: עבור n= 1, n=2 בסיס:

$$F(n) = (1/\sqrt{5}) * (\phi^{n} - \psi^{n})$$

 $\psi=rac{1-\sqrt{5}}{2}:\;\;arphi=rac{1+\sqrt{5}}{2}$ עבור-

$$F(n=1) = F(n=2) = 1$$
 כנדרש.

:2 כי: מעבור n + 1. נשים עבור n > k צעד האינדוקציה- נניח שעבור n > k צעד האינדוקציה- נניח שעבור F(k+1) = F(k) + F(k-1)

בהצבה בנוסחת בינה, נקבל כי-

$$F(k+1) = F(k) + F(k-1) = (1/\sqrt{5}) * (\phi^{k} - \psi^{k} + \phi^{k-1} - \psi^{k-1})$$

נשים לב שφ ψ מקיימות את יחס הזהב. אזי, שמתקיים-

$$\varphi^{k+1} = \varphi^k + \varphi^{k-1}
\psi^{k+1} = \psi^k + \psi^{k-1}$$

בהצבה חוזרת במשוואה-

$$F(k + 1) = (1/\sqrt{5}) * (\psi^{k+1} + \varphi^{k+1})$$

.k+1 קיבלנו את נוסחת בינה- מכאן שהטענה מתקיימת עבור

כנדרש

3.1.b:

הוכחת שקילות- append\$

נראה כי \$append שקולת-CPS לappend בעזרת אינדוקציה על אורך הרשימה X.

[] = x -בסיס האינדוקציה

צ"ל כי

צעד האינדוקציה- יהא n מספר טבעי; נניח כי \$append \$שקולת-CPS לappend עבור x רשימה באורך n. נראה שההנחה מתקיימת גם עבור

$$|x| = n+1 = k$$

n+1 =>1 איבר מאחר ו איבר מאחר ו +1 איבר מאחר ו ער איברים. בהכרח ע ט איבר הראשון ברשימה, v שאר האיברים. כסמן x = uv נסמן (cont (append x y)) ?= (append\$ x y cont) (append x y) = (append x y) -> (cons (car x) (append (cdr x) y) -> (cons u (append v y))

מהנחת האינדוקציה- אורך v הוא n ולכן הנחת האינדוקציה חלה עליו.

```
a-e [(append$ x y cont)] \Rightarrow*
a-e[(append$ (cdr x) y (lambda (cdr_res) (cont (cons (car x) cdr_res))))] ⇒*
a-e[(append$ v y (lambda (cdr_res) (cont (cons (u) cdr_res))))] ⇒*
     מהנחת האינדוקציה נשים לב כי אורך v הוא n- ומכאן מקיים את הנחת האינדוקציה, עבור פונקציית cont
a-e[((lambda (cdr res) (cont (cons (u) cdr res)))(append v y ))] ⇒*
Question 5:
Part 5.1:
a:
unify[t(s(s), G, s(U), p, t(K), s), t(s(G), G, K, p, t(K), U)]
     1. s = {s(s)} = s(G)
              \circ A\circs = t(s(s), G, s(U), p, t(K), s)
              \circ B\circs = t(s(s), G, K, p, t(K), U)
    2. s = {s(s)} = s(G)
              \circ \quad A \circ s = t(s(s), G, s(U), p, t(K), s)
              \circ \quad \mathsf{B} \circ \mathsf{s} = \mathsf{t}(\mathsf{s}(\mathsf{s}),\,\mathsf{G},\,\mathsf{K},\,\mathsf{p},\,\mathsf{t}(\mathsf{K}),\,\mathsf{U})
    3. s = \{s(s)\} = s(G), s(U) = K\}
              \circ A\circs = t(s(s), G, s(U), p, t(K), s)
              \circ B\circs = t(s(s), G, s(U), p, t(K), U)
    4. s = {s(s)} = s(G), s(U) = K
              \circ A\circs = t(s(s), G, s(U), p, t(K), s)
              \circ B\circs = t(s(s), G, s(U), p, t(K), U)
    5. s = \{s(s)\} = s(G), s(U) = K\}
              \circ A\circs = t(s(s), G, s(s), p, t(K), s)
              \circ B\circs = t(s(s), G, s(s), p, t(K), s)
unify[p([[W | V] | [V | k]]), p([[v | V] | W])]
    1. s = \{W = v\}
              \circ A\circs = p([[v | V] | [V | k]])
              \circ \quad \mathsf{B} \circ \mathsf{s} = \mathsf{p}([[\mathsf{v} \mid \mathsf{V}] \mid \mathsf{v}])
    2. s = \{[V \mid k] = v, W=v\}
              \circ A\circs = p([[v | V] | v])
              \circ B\circs = p([[v | V] | v])
    3. finished. mgu is p([[v | V] | v])
```

המסומנת בורוד.

כנדרש.

5.3 - Successful and final proof tree. Attached-

