

במה בריבוי, "מחוקק" את כלל הקטים. אלו קיים התשובה היא כן. (כאן קיים התשובה היא לא)

באלו הקומות המצומצמת אני את השימוש בריבוקציה. כדור להכין זה כשלקוחותי כבר נאמרו נפתרו את הכלים. כי שפירגת המים, בעולם זו תבצע אותנו לחיוב חזק אשר זו כבר יש לנו פיתרון. זו המשתנה בזמן יש ריבוקציה.

דעה באמצע ריבוקציה שהיננו halt (מחירה זכור תכנת של מקור חרבים ד עם התוכנית עצמה ו-F אחרת) כי כנ"ל פונקציה halt המוגדרת על halt (על ייצוגי ש halt שנית תשובה) halt(f, x) = halt(x, f)

במקרה של ריבוקציה halt  $\alpha$  halt יכול להיות ו השליש המדויק. שלים. כריס'ית, שניהו אינו כריס'ית, halt, כריס' ו halt אינו כריס'ית.

halt\*(P) - האם P אצורה על קט.

ev(g, h) - בזמן הרים הפונקציות g ו-h מחזירות לימי האט בזמן הריס. האט חייב אלה זו שונה. כריס'ית, כי אים כן, ה'ינו יכריס' לפתור אם

הם כריס' halt\*(f) (ד.ז.ג, halt\*(f) := ev(g, [f(y)=f(y)]))

כני אם הפונקציה F אצורה על קט. שז המעקפים המשתנה של קט צ מחזיר ד ואלו חריס' שקלה לחיוב שיהיו).

אם אינו וייצגים אכסר את חריס' B (B כריס'ית) איל ים מחריס' המשימה B (ימן אכסר)

חושב על לים - אם החשב על לים, כל שלח הקטירה אנה שהתוכנית סוטה (כריס' החיוב) היא שונה כריס'.

במה סלולוארית - היא במה שהתשובה לה תמיד יכן או תמיד לא. אלו קט ש קט (אנציה) נוצרה תוכנית P, האם P פוצרת את במה העצירה).

במה סלולוארית - היא במה שהתוכנית תיבנה 2 תוכנית המבטא את הריבוי (תוכנית שקלה g=f) שז התשובה אכסר א כלבה עבור שלים.

דוק-מנחם אכסר  
אם לא אכסר  
כני - אכסר

במה אכסר a - היא במה שלום קט (קט) את התוכנית שמחזיר מחריס' המשימה עצמה תוכנית כי חריס' F.

במה אכסר b - היא במה שלום קט (קט) את התוכנית שמחזיר מחריס' המשימה עצמה תוכנית כי חריס' T.

נכח את חשב לים אכסר במה אכסר a

(1) P(loop) = F (P היא אכסר a)

(2)  $\forall \gamma \in P$  תוכנית כן ש

(3)  $halt_0 \in P$  (בזמן) where  $\gamma \in a = \gamma$

$halt_0(f) := P(\gamma, \underbrace{\begin{cases} \gamma \in a(y) & f(y) = f(y) \\ \gamma \in a(y) & \text{אחרת} \end{cases}}_g)$

$g(y) = \begin{cases} \gamma \in a(y) & \text{אכסר } f \\ \perp & \text{אחרת} \end{cases}$

$$h_{alt}(f) = P(g) = P(yea) = T \iff g \equiv yea \iff f \text{ מקבלת } f \quad (1)$$

$$h_{alt}(f) = P(g) = P(\perp) = F \iff g \equiv loop \iff f \text{ מקבלת } f \quad (2)$$

באיזה מחברים יש את כל המילים האלו?

תוכנית מחברים

good(f) - קודקוד המחברים האלו היחידים אלו שיש להם תוכנית חוקית (מבחינה סימבולית) קבועה

prog(x) - מחברים שיש להם תוכנית חוקית - כלומר שיש להם תוכנית חוקית

$$I(f, x) - מחברים - מחברים אלו שיש להם תוכנית חוקית$$

מחברים הרקורסיבי - מחברים שיש להם תוכנית חוקית, קיימת נקודה שבה מחברים אלו קיים C כך ש C = f(C). מחברים אלו מחברים שיש להם תוכנית חוקית (haske).

$$k = \lambda w. f(w(w)) \quad \text{מחברים} \quad C = k(k) \quad \text{הוא}$$

$$C \in k(k) \equiv (\lambda w. f(w(w)))(k) \equiv f(k(k)) \equiv f(C)$$

פונקציה חוקית, מחברים הרקורסיבי, מחברים חוקיים (מחברים) המחברים

מחברים חוקיים, מחברים חוקיים, מחברים חוקיים, מחברים חוקיים, מחברים חוקיים

$$f(g) = \lambda x. \begin{cases} 1 & x=0 \\ x \cdot g(x) & 0/w \end{cases}$$

$$h_1 = f(loop) = \lambda x. \begin{cases} 1 & x=0 \\ \perp & 0/w \end{cases}$$

$$\Rightarrow f(h_1) = \lambda x. \begin{cases} 1 & x=0 \\ \perp & 0/w \end{cases} = \lambda x. \begin{cases} 1 & x=0, x=1 \\ \perp & 0/w \end{cases}$$

מחברים חוקיים, מחברים חוקיים, מחברים חוקיים, מחברים חוקיים, מחברים חוקיים