بسمه تعالى

اگر بخواهیم یک ماشین پشته ای طراحی کنیم که وقتی پشته خالی است پذیرفته شود، تابع λ برابر بصورت زیر می باشد:

$$\delta(q_1,\,\lambda,\,z_0)\to(q_1,\!\lambda)$$

اگر بخواهیم ماشین پشته ای طراحی کنیم که در حالت نهایی پذیرفته شود تابع λ بصورت زیر خواهد شد: $\delta(q_1,\,\lambda,\,z_0) o(q_f,\,\lambda)$

۱۱. یک ماشین پشته ای غیر قطعی طراحی کنید که زبانی را که گرامر روبرو تولید می کند تولید کند. پس از طراحی رشته abcba را روی ماشین آزمایش کنید که پذیرفته می شود یا خیر.

حل: قوانین ضرب در حالت فرم نرمال گریباخ نمی باشند پس اولین کاری که باید انجام دهیم تبدیل آنها به فرم نرمال گریباخ می باشد.

 $S \rightarrow aSa \mid bSb \mid c$

دو قانون جدید را در نظر می گیریم

 $C_a \rightarrow a$, $C_b \rightarrow b$

قوانین جدید بصورت زیر خواهند شد:

 $C_b \rightarrow b \ C_a \rightarrow a \ S \rightarrow c \ S \rightarrow b S C_b \ S \rightarrow a S C_a$

حال تمامی قوانین بصورت فرم نرمال گریباخ می باشند. حال با استفاده از قوانین بالا براحتی می توانیم ماشین پشته ای قطعی را بسازیم. ابتدا علامت شروع که همان S است را درون پشته قرار می دهیم با استفاده از قانون زیر

 $\delta(q_0, \epsilon, z_0) \rightarrow (q_1, Sz_0)$

سپس برای قانون $\mathrm{S} \to \mathrm{aSC}_\mathrm{a}$ تابع انتقال زیر را انجام می دهیم:

 $\delta(q_1, a, S) \rightarrow (q_1, SC_a)$

برای قانون $\mathrm{bSC_b}$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,b,S) \rightarrow (q_1, SC_b)$

برای قانون $c \to c$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1, c, S) \rightarrow (q_1, \lambda)$

برای قانون $a \to a$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1, a, C_a) \rightarrow (q_1, Sz_0)$

برای قانون و $\mathrm{C_b} \to \mathrm{b}$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1, b, C_b) \rightarrow (q_1, \lambda)$

برای حالت های پایانی نیزتابع انتقال زیر را خواهیم داشت:

 $\delta(q_1, \lambda, z_0) \rightarrow (q_f, z_0)$

که با حالت پایانی پذیرفته می شود

 $\delta(q_1, \lambda, z_0) \rightarrow (q_1, \lambda)$

که با حالت پشته خالی پذیرفته می شود

برای رشته abcba نیز خواهیم داشت:

 $\begin{array}{l} \delta(q_0,\,\underline{\epsilon}abcba,\,z_0) \to \delta(q_1,abcba,\,Sz_0) \to \delta(q_1,\,\underline{ab}cba,\,SC_az_0) \to \delta(q_1,\,\underline{ab}\underline{c}ba,\,SC_bC_az_0) \to \delta(q_1,\,\underline{ab}\underline{c}ba,\,SC_bC_a$

حالت يذيرش ياياني

۱۲. یک ماشین پشته ای قطعی طراحی کنید که معادل گرامر مستقل از متن زیر باشد:

 $S \rightarrow 0BB,\, B \rightarrow 0S \mid 1S \mid 0$

همچنین آزمایش کنید که آیا رشته 010000 در ماشین بالا پذیرفته می شود یا خیر

گرامر مستقل از متن معادل عبارت انداز

 $S \rightarrow 0BB,\, B \rightarrow 0S \mid 1S \mid 0$

که تمامی قوانین به فرم نرمال گریباخ باشد ابتدا علامت شروع که همان Sاست را درون پشته قرار می دهیم با استفاده از قانون زیر

 $\delta(q_0, \epsilon, z_0) \rightarrow (q_1, Sz_0)$

سپس برای قانون $\mathrm{BB} \to \mathrm{BB}$ تابع انتقال زیر را انجام می دهیم:

 $\delta(q_1, 0, S) \rightarrow (q_1, BB)$

برای قانون S m B
ightarrow 0S تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,\,0,\,B)\to(q_1,\,S)$

برای قانون IS ightarrow تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1, 1, B) \rightarrow (q_1, S)$

برای قانون $0 \to B$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,\,0,\,B)\to(q_1,\,\lambda)$

برای حالت های پایانی نیز تابع انتقال زیر را خواهیم داشت:

 $\delta(q_1,\,\lambda,\,z_0)\to(q_f,\!z_0)$

که با حالت پایانی پذیرفته می شود

 $\delta(q_1, \lambda, z_0) \rightarrow (q_1, \lambda)$

كه با حالت يشته خالى يذير فته مي شود

همچنین برای رشته 010000 خواهیم داشت:

 $\begin{array}{l} (q_0,\,\underline{\epsilon}10000,\,z_0) \to (q_1,\underline{0}10000,\,Sz_0) \to (q_1,\,0\underline{1}0000,\,BBz_0) \to (q_1,\,01\underline{0}000,\,SBz_0) \to (q_1,\,010\underline{0}00,\,BBz_0) \to (q_1,\,0100\underline{0}0,\,BBz_0) \to (q_1,\,01000\underline{0},\,Bz_0) \to (q_1,\,010000\epsilon,\,z_0) \\ \end{array}$

حالت پایانی پذیرش

۱۳. نشان دهید که زبان

 $L = \{0^n1^n \mid n \geq 1\} \ \bigcup \ \{0^n1^{2n} \mid n \geq 1\}$

که یک زبان مستقل از متن می باشد با یک ماشین پشته ای قطعی پذیرفته می شود.

حل: گرامر مستقل از متن برای زبان فوق عبارت انداز:

 $S \rightarrow S_1 \mid S_2$

 $S_1 \to 0S_11 \mid 01$

 $S_2 \to 0S_211 \mid 011$

فرم نرمال گریباخ معادل آن نیز عبارت انداز:

 $S \rightarrow 0S_1A \mid 0A \mid 0S_2A \mid 0AA$

 $A \rightarrow 1$

تابع انتقال ماشین پشته ای معادل با گرامر نیز عبارت انداز:

$$\begin{split} &\delta(q_0,\,\epsilon,\,z_0)\to(q_1,Sz_0)\\ &\delta(q_1,\,0,\,S)\to(q_1,\,S_1A)\\ &\delta(q_1,\,0,\,S)\to(q_1,\,A)\\ &\delta(q_1,\,0,\,S)\to(q_1,\,S_2A)\\ &\delta(q_1,\,0,\,S)\to(q_1,\,AA)\\ &\delta(q_1,\,0,\,S)\to(q_1,\,AA)\\ &\delta(q_1,\,1,\,A)\to(q_1,\,\lambda)\\ &\delta(q_1,\,\lambda,\,z_0)\to(q_f,\,z_0) \end{split}$$

با حالت پایانی پذیرفته می شود

 $\delta(q_1, \lambda, z_0) \rightarrow (q_1, \lambda)$

با پشته خالی پذیرفته می شود

ماشین پشته ای یک ماشین پشته ای غیر قطعی می باشد که برای ترکیب $(q_1, 0, S)$ چهار تابع انتقال و جو د دار د.

۱۴. گرامر مستقل از متن زیر را به یک ماشین پشته ای تبدیل کنید:

 $S \to aAA$

 $A \to aS \mid bS \mid a$

حل: گرامر در فرم نرمال گریباخ می باشد.

ابتدا علامت شروع که همان S است را درون پشته قرار می دهیم با استفاده از قانون زیر

 $\delta(q_0,\,\epsilon,\,z_0)\to(q_1,\,Sz_0)$

سپس برای قانون $S \to aAA$ تابع انتقال زیر را انجام می دهیم:

 $\delta(q_1,\,a,\,S)\to(q_1,\,AA)$

برای قانون ${
m A}
ightarrow {
m aS}$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,\,a,\,A)\to(q_1,\,S)$

برای قانون $\mathrm{A} \to \mathrm{bS}$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,\,b,\,S)\to(q_1,\,S)$

برای قانون $\mathrm{A} \to \mathrm{a}$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,\,a,\,A)\to(q_1,\,\lambda)$

برای حالت های پذیرش نیزتابع انتقال زیر را خواهیم داشت:

 $\delta(q_1,\,\lambda,\,z_0)\to(q_f,\!z_0)$

که با حالت پایانی پذیرفته می شود

 $\delta(q_1, \lambda, z_0) \to (q_1, \lambda)$

كه با حالت پشته خالي پذيرفته مي شود

1۵. برای گرامر زیر یک ماشین پشته ای معادل طراحی کنید:

 $S \to aAA$

 $A \rightarrow aS \mid b$

حل: گرامر در فرم نرمال گریباخ می باشد.

ابتدا علامت شروع که همان S است را درون پشته قرار می دهیم با استفاده از قانون زیر

$$\delta(q_0, \epsilon, z_0) \rightarrow (q_1, Sz_0)$$

سپس برای قانون $S \to aAA$ تابع انتقال زیر را انجام می دهیم: $\delta(q_1,\,a,\,S) \to (q_1,\,AA)$

برای قانون A o aS تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1, a, A) \rightarrow (q_1, S)$

برای قانون م $\mathbf{A} \to \mathbf{b}$ تابع انتقال زیر را داریم:

 $\delta(q_1,\,b,\,A)\to(q_1,\,\lambda)$

برای حالت های پذیرش نیز تابع انتقال زیر را خواهیم داشت:

 $\delta(q_1, \lambda, z_0) \rightarrow (q_f, z_0)$

که با حالت پایانی پذیرفته می شود

 $\delta(q_1,\,\lambda,\,z_0)\to(q_1,\,\lambda)$

که با حالت یشته خالی پذیرفته می شود

۱۶. ماشین پشته ای معادل با گرامر زیر طراحی کنید:

 $S \to aBc$

 $A \to abc$

 $\mathrm{B} \to \mathrm{aAb}$

 $C \to AB$

 $C \rightarrow c$

گرامر در فرم نرمال گریباخ نمی باشد. با جایگزینی c با c و اضافه کردن قانون d و جایگزینی d با d و همچنین جایگزینی d از قانون d d و d با d به فرم نرمال گریباخ تبدیل می شود. گرامر نهایی بصورت زیر می شود:

 $S \to aBC$

 $A \to aDC$

 $\mathrm{B} \to \mathrm{aAD}$

 $C \to aDCB$

 $C \rightarrow c$

 $\mathrm{D} \to \mathrm{b}$

(حال به ماشین پشته ای معادل تبدیل کنید)

۱۷. ماشین پشته ای

$$P = (\{p,\,q\},\,\{0,\,1\},\,(x,\,z_0),\,\delta,\,q,z_0)$$

را به فرم نرمال گریباخ تبدیل کنید اگر تابع انتقال بصورت زیر باشد: $\delta(q,\,1,\,z_0) o (q,\,xz_0)$

حل: ماشین پشته ای معادل دارای دو وضعیت p و q می باشد. پس دو قانون زیر نیز به گرامر اضافه می شوند:

$$S \rightarrow (q z_0 q) \mid (q z_0 p)$$

برای تابع انتقال $({
m q,}\ {
m xz}_0) o ({
m q,}\ {
m xz}_0)$ قوانین بصورت زیر خواهند بود:

$$\delta(q, 1, z_0) \rightarrow (q, xz_0)$$

$$(q z_0 q) \rightarrow 1(q x q) (q z_0 q)$$

$$(q\ z_0\ q)\rightarrow 1(q\ x\ p)\ (\ p\ z_0\ q)$$

$$(q\;z_0\;q)\to 1(q\;x\;q)$$
 ($q\;z_0\;p)$

$$(q\;z_0\;q)\to 1(q\;x\;p)\;(\;p\;z_0\;p)$$