

## بررسی پذیرش رشته بر روی گرامر

- محدودیت زمان : ۳۵۰۰ میلی ثانیه
- محدودیت حافظه: ۲۵۶ مگابایت

برای یک گرامر context-free ، یک method پیاده سازی کنید که به عنوان ورودی، یک شیء گرامر و یک رشته را دریافت کند و در صورتی که رشته توسط گرامر تولید شود، Accepted و در غیر این صورت، Rejected را به عنوان خروجی برگرداند.

دقت شود برای پیاده سازی این method ابتدا نیاز است تا گرامر داده شده را با توجه به مراحل که در chapter 6\_1 آموختید ساده سازی کرده ( remove nullable variables , unit-productions ) و سپس آنرا به chomsky normal form تبدیل و الگوریتم CYK را برای بررسی پذیرش رشته بر روی آن پیاده سازی کنید . ( برای فهم دقیق تر الگوریتم به chapter 6\_1 اسلاید 35 و chapter 6\_2 مراجعه کنید )

در گرامر ورودی، متغیرها داخل < > هستند، # نشان دهنده nullable transition است و قواعد مختلف با | از همدیگر جدا می شوند.

نکته : دقت شود نمره این فاز از پروژه در صورتی که شما تعلق خواهد گرفت که برای حل سوال دقیقاً مراحل که در اسلاید های مربوطه نوشته شده است را به درستی پیاده سازی کرده باشید . در صورت استفاده از الگوریتم های جایگزین برای حل سوال نمره ای به شما تعلق نخواهد گرفت

## ورودی

نحوه ورودی گرفتن برنامه به این صورت است که در ابتدا یک عدد  $n$  که بیانگر تعداد متغیرهای گرامر می باشد، در خط اول می آید. سپس، در هریک از  $n$  خط بعدی، یکی از قواعد گرامر به عنوان ورودی به شما داده می شود. در انتها به عنوان آخرین خط ورودی، یک رشته داده می شود که باید پذیرفته شدن یا نشدن آن را توسط گرامر بررسی کنید.

توجه: به فاصله ها در ورودی دقت کنید که دقیقاً ورودی را به همین فرمت باید دریافت کنید.

$$1 \leq n \leq 10$$

## خروجی

خروجی برنامه‌ی تنها شامل یک خط است که باید پذیرفته شدن یا نشدن رشته مربوطه را در گرامر به ترتیب با Accepted یا Rejected نمایش دهید.

## مثال

### ورودی نمونه ۱

```
3
<S> -> a<S>b | a<A> | b<B>
<A> -> a<A> | #
<B> -> b<B> | #
aaab
```

### خروجی نمونه ۱

Accepted

### ورودی نمونه ۲

```
4
<S> -> <S>a | <S>b | <A>a | <B>b
<A> -> ab<A> | <B>ca | #
<B> -> b<B> | <C>f
<C> -> a<C> | #
abbfcaba
```

### خروجی نمونه ۲

Rejected

## بررسی پذیرش رشته بر روی PDA

- محدودیت زمان: ۱۰ ثانیه
- محدودیت حافظه: ۲۵۶ مگابایت

در این سوال باید با توجه به آنچه در chapter 7 آموختید بررسی کنید که آیا یک رشته توسط یک PDA پذیرفته خواهد شد یا خیر. دقت شود باید رفتار PDA برای پذیرفتن / نپذیرفتن یک رشته را بطور کامل پیاده سازی کنید

( بعنوان مثال استفاده از stack در حل سوال الزامیست و راه حل های جایگزین برای شبیه سازی رفتار PDA مجاز نیست )

### ورودی

خط اول : مجموعه state ها ( اولین عضو این مجموعه را initial state در نظر بگیرید )

خط دوم : مجموعه الفبای PDA

خط سوم : مجموعه الفبای stack

خط چهارم : مجموعه final state ها

خط پنجم : تعداد transition

سپس به تعداد transition ها در هر خط یک transition بصورت زیر نوشته شده است :

$(state\_1, input\_symbol, pop\_symbol), (push\_symbol, state\_2)$

در خط آخر ورودی نیز رشته مورد نظر وارد میشود .

نکته : lambda را # و initial stack symbol را \$ در نظر بگیرید .

### خروجی

در تنها خط خروجی در صورتی که رشته توسط PDA پذیرفته میشد Accepted و در غیر این صورت Rejected چاپ شود .

## مثال

### ورودی نمونه ۱

```
{q0, q1, q2}
{a, b}
{a, b}
{q2}
6
(q0, a, #), (a, q0)
(q0, b, #), (b, q0)
(q0, #, #), (#, q1)
(q1, a, a), (#, q1)
(q1, b, b), (#, q1)
(q1, #, $), ($, q2)
abba
```

### خروجی نمونه ۱

Accepted

برای بررسی نحوه پذیرفته شدن رشته در PDA داده شده به chapter 7\_1 اسلاید ۳۰ مراجعه کنید .

## تبدیل NPDA به CFG ( امتیازی )

- محدودیت زمان: ۱۰ ثانیه
- محدودیت حافظه: ۲۵۶ مگابایت

در این فاز از پروژه قصد داریم با توجه به الگوریتمی که در chapter 7\_2 اسلاید ۴۳ آموختید CFG معادل یک NPDA را نمایش دهید .

### ورودی

خط اول : مجموعه state ها

خط دوم : مجموعه الفبای PDA

خط سوم : مجموعه الفبای stack

خط چهارم : مجموعه final state ها

خط پنجم : تعداد transition

سپس به تعداد transition ها در هر خط یک transition بصورت زیر نوشته شده است :

$(state\_1, input\_symbol, pop\_symbol), (push\_symbol, state\_2)$

نکته : lambda را # و initial stack symbol را \$ در نظر بگیرید .

### خروجی

در خروجی CFG معادل NPDA را به فرمت دلخواه نمایش دهید .

### مثال

#### ورودی نمونه ۱

$\{q_0, q_f\}$   
 $\{a, b\}$   
 $\{0, 1\}$   
 $\{q_f\}$   
7  
 $(q_0, a, \$), (0$,  $q_0)$   
 $(q_0, a, 0), (00, q_0)$   
 $(q_0, a, 1), (\#, q_0)$   
 $(q_0, b, \$), (1$,  $q_0)$   
 $(q_0, b, 0), (\#, q_0)$   
 $(q_0, b, 1), (11, q_0)$   
 $(q_0, \#, \$), (\#, q_f)$$$

برای فهم دقیق تر نحوه تبدیل PDA بالا به CFG معادل آن به chapter 7\_2 اسلاید ۵۴ مراجعه کنید .

توجه : PDA ورودی لزوماً به فرمت درستی که برای بدست آوردن CFG معادلش می باشد به شما داده نمیشود و نیاز است modification های که در اسلاید های ۴۷ تا ۵۳ بر روی PDA اعمال شده را نیز پیاده سازی کنید