

## پروژه نظریه زبانها و ماشین ها (بخش دوم)

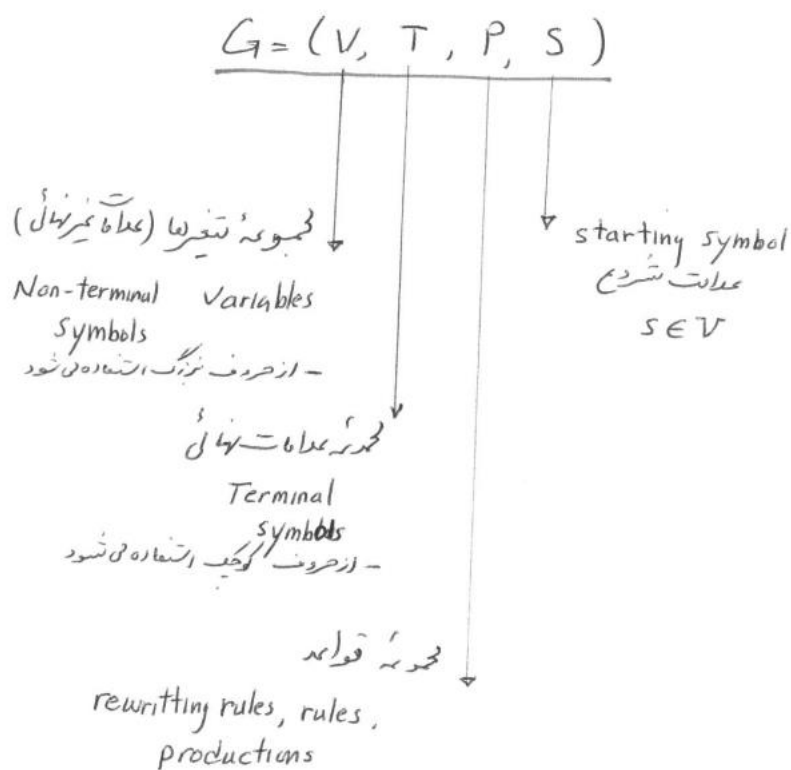
### پیاده سازی برنامه تشخیص گرامر

علی فدائی منش - ۹۸۳۱۱۳۰

**هدف:** طراحی یک برنامه که یک گرامر به عنوان ورودی بگیرد و منظم یا مستقل از متن بودن یا هیچ کدام را مشخص کند. علاوه ماشین متناهی یا پشته ای علاوه فرم نرمال گریباخ را تولید و کند و نمایش دهد.

#### مفروضات:

یک گرامر به طور کلی از تعدادی عضو تشکیل می شود.  $(V, T, P, S)$  که من  $S$  (کاراکتر شروع) را کاراکتر 'S' در نظر می گیرم. علاوه  $V$  را زیرمجموعه ای از حروف بزرگ انگلیسی در نظر می گیرم. همچنین  $T$  را زیرمجموعه ای از حروف کوچک انگلیسی در نظر می گیرم. و ورودی برنامه صرفا تعدادی قاعده (Rule) از همین الفباها می باشد.



### سوال: آیا گرامر ورودی منظم است؟

برای پاسخ به این سوال ابتدا نوع پیاده سازی ام به همراه جزئیات را توضیح خواهیم داد. من یک کلاس Grammar درست کردم که کلاس FormalGrammar از آن ارث بری می کند. کلاس FormalGrammar برای شروع یک آرگومان ورودی می گیرد و آن لیست قوانین گرامری است که می خواهیم. سپس در constructor اش یک فیلد با نام isFormal اضافه می کند که متود checkFormal را صدا می کند. این متود قوانین (rules) داده شده را بررسی می کند که خطی راست یا خطی چپ باشند و به عنوان خروجی نوع گرامر که 'right' یا 'left' است را برمی گرداند. پس تا اینجا گرامر را دریافت کردیم و بررسی کردیم که منظم هست یا خیر. بنابراین با دسترسی به فیلد isFormal می توان منظم بودن یا نبودن گرامر را متوجه شد.

#### نمونه ورودی:

```
rules = [('B', 'aB'), ('S', 'aB'), ('B', 'b')]
```

#### نمونه خروجی:

```
PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammar> python grammar.py  
right
```

#### نمونه ورودی:

```
rules = [('B', 'AB'), ('S', 'aB'), ('B', 'b')]
```

#### نمونه خروجی:

```
PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammar> python grammar.py  
False
```

### سوال: ماشین متناهی گرامر چیست؟

از گرامر می توان با نگاه کردن به لیست قوانین به توابع انتقال ماشین متناهی آن دست یافت. لذا طبق قضیه زیر عمل کردم و متود printMachine رو پیاده سازی کردم.

Find :  $NFA = (Q, T, S, q_0, F)$  accepting  $L$

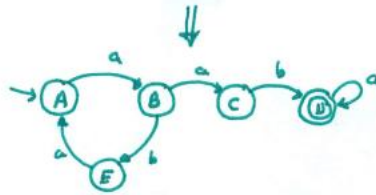
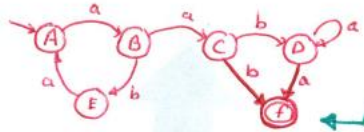
$Q = V \cup \{F\} = \{A, B, C, D, E, F\}$

$q_0 = S = A$

$T = \Sigma$

$\delta$ : "از هر حالتی که می توان به حالت بعدی"

- Create  $\delta(q, a) = p$  if  $q \rightarrow ap$  is in  $P$
- Create  $\delta(q, a) = f$  if  $q \rightarrow a$  is in  $P$



برای تولید ماشین های متناهی یک کلاس با نام FiniteMachine طراحی کردم. که prototype آن به شکل زیر است:

```
class FiniteMachine:
    def __init__(self, transitions) -> None: ...

    def printMachine(self): ...

    def accepts(self, string, startIndex, initialState):
```

که در واقع Transition ها به صورت یک لیست از tuple های سه تایی (tempState, string, nextState) دریافت می کند و از آن لیست state ها و character ها را استخراج می کند.

متود printMachine همه property های ماشین را چاپ می کند.

نمونه ورودی:

```
rules = [('B', 'AB'), ('S', 'aB'), ('B', 'b')]
```

نمونه خروجی:

```
PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammer> python grammer.py
Starting state(q0): S
states(Q): {'S', 'F', 'B'}
transitions(T): ['δ(B, a) => B', 'δ(S, a) => B', 'δ(B, b) => F']
AllowedCharacters(Σ): {'b', 'a'}
FinalState: F
PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammer>
```

متود آخر نیز accepts هست که در قسمت بعد توضیح می دهم.

**سوال: متودی طراحی کنید که رشته ای را بگیرد و بگوید توسط این گرامر قابل قبول است یا خیر؟**

برای حل این سوال یک الگوریتم بازگشتی طراحی کردم. این الگوریتم در واقع با دانستن توابع انتقال و state فعلی و نشانگر نوار (tapeIndex) کار می کند و در نهایت True یا False برمیگرداند.

```
def accepts(self, string, startIndex, initialState):
    if(initialState == 'F'):
        return True
    possibleTransitions = list(
        filter(lambda trans: trans[0] == initialState,
self.transitions))
    for trans in possibleTransitions:
        # if the transition fits in current state and could be
        applied
        word = trans[1] # the transition string
        nextIndex = startIndex + len(word)
        if string[startIndex:nextIndex] == word:
            if self.accepts(string, nextIndex, trans[2]):
                return True
    return False
```

مثال ورودی:

```
RULES = [('B', 'aB'), ('S', 'aB'), ('B', 'b')]
STRING = 'assab'
```

مثال خروجی:

```
PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammer> python grammer.py
False
```

مثال ورودی:

```
RULES = [('B', 'aB'), ('S', 'aB'), ('B', 'b')]
STRING = 'aaaaab'
```

مثال خروجی:

```
PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammer> python grammer.py
True
```

سوال: آیا زبان ورودی مستقل از متن است؟

طبق تعریف زیر عمل می کنیم:

یک گرامر مستقل از متن (نوع ۲) است اگر تمامی قواعد به شکل زیر باشند.

$$A \rightarrow \alpha, A \in V, \alpha \in (V \cup T)^*$$

یک کلاس ContextFreeGrammer تعریف کردم که به عنوان ورودی rule ها را می گیرد و سپس مشخص می کند که ContextFree هست یا خیر.

```

class ContextFreeGrammer(Grammer):
    def __init__(self, rules) -> None:
        super().__init__(rules)
        self.isContextFree = self.checkContextFree()

    def checkContextFree(self):
        for rule in self.rules:
            if len(rule[0]) != 1:
                return False
        return True

```

مثال ورودی:

```
RULES = [('B', 'aB'), ('SA', 'aB'), ('B', 'b')]
```

مثال خروجی:

```

PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammer> python grammer.py
False

```

مثال ورودی:

```
RULES = [('B', 'aBaababd'), ('A', 'aBasdBA'), ('B', 'b')]
```

مثال خروجی:

```

PS C:\Users\afada\Desktop\AutomataGrammer> python grammer.py
True

```

سوال: فرم نرمال گریباخ گرامر را پیدا کنید:

طبق تعریف داریم:

- فرم نرمال گریباخ (Greibach Normal Form)

- یک گرامر شروع دوم (استقل از متن) (فرم نرمال گریباخ) باشد  
اگر قواعد مستقل زیر باشند:

$$A \rightarrow ax, \quad a \in T, \quad x \in V^*$$

زیر سوال: چگونه یک گرامر مستقل از متن را به فرم گریباخ در بیاوریم؟

۱. مرحله اول: تبدیل قواعد به فرم نرمال چامسکی

۲. مرحله دوم: حذف قواعد بازگشتی چپ

۳. مرحله سوم: تبدیل قواعد باقی مانده به فرم گریباخ

زیر سوال: فرم نرمال چامسکی چیست و چگونه به آن فرم تبدیل کنیم؟

- فرم نرمال چامسکی  
یک گرامر شروع دوم به فرم نرمال چامسکی باشد اگر قواعد مستقل زیر باشند:

$$\begin{aligned} A &\rightarrow BC \\ A &\rightarrow a \end{aligned} \quad A, B, C \in V, \quad a \in T$$

$$\begin{aligned} S &\rightarrow AA \mid BA \mid a \\ A &\rightarrow AA \mid a \\ B &\rightarrow BA \mid a \end{aligned} \quad \text{شکل ۱}$$

الگوریتم تبدیل به چامسکی:

۱. مرحله اول: حذف کاراکتر شروع
۲. مرحله دوم: حذف قوائد پوچ، واحد و بلااستفاده
۳. مرحله سوم: حذف قوائدی که در آن Terminal در کنار Terminal یا Variable قرار می گیرد.
۴. مرحله چهارم: حذف قوائدی که در آن بیش از دو Variable وجود دارند.