عليرضا سعيدنيا – شماره دانشجويي ۴۰۰۱۰۸۳۳

پروژه شماره ۴ – تبدیل یک سی اف جی به فرم نرمال چامسکی

توضيح كامل بخش الا :

کلاس main selection در واقع کمک به پیاده سازی تابع لیبل ها و فریم ها با استفاده از Jframe میکند . در متد مین یک بار کلاس مین سلکشن را نیو میکنیم و وارد کانستراکتور آن میشویم

```
public static void main(String[] args) {
    MainSelection ms = new MainSelection();
}

public MainSelection() {

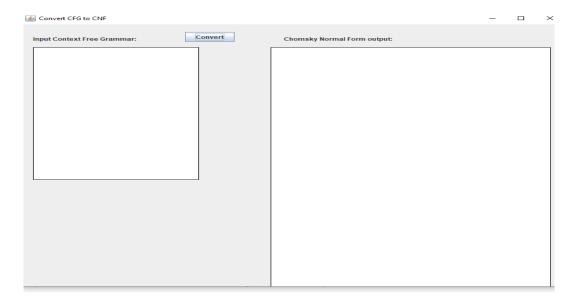
    // tarahi vi
    setButtons();
    setDefaultCloseOperation(EXIT_ON_CLOSE);
}
```

به متد ست باتنز میرویم و هرچقدر لیبل و فریم داشتیم را همانجا اضافه میکنیم در عکس یایین همینکار را کردم. باتن و لیبل و فریمها اینجا اضافه شده اند.

در آخر هم وقتی کارمان با لیبل ها و فریم ها تمام شد دکمه ضربدر را میزنیم پس با زدن این دکمه برنامه خودش به یایان میرسد.

در کلاس کنسول به کمک پایپ اینپوت استریم و تکست فیلدی که در صفحه دوم داریم ، میاییم و خط به خط نوشته ای که داریم را با استفاده از یک ترد اضافه تر از ترد مین میخوانیم و به کمک بافرد ریدر به جای آنکه تعداد خط هارا مشخص کنیم با فور میاییم با هر اینتر از کاربر یک ورودی میگیریم.

در کلاس second label بخش لیبل های صفحه دوم کارش انجام شده است



در کانستراکتور این تابع باتن کانورت عکس بالا اینپوت لیبل و اوتپوت لیبل ست شده اند (با استفاده از متد ستر)

```
public SecondLabel(){
    super( title: "Convert CFG to CNF");
    setSize( width: 875, height: 725);
    setVisible(true);
    setLayout(springLayout);

    // program will launch at center
    setLocationRelativeTo(null);

    cnf = new CNF();

    setDefaultCloseOperation(DISPOSE_ON_CLOSE);
    setInputLabel();
    setInputTextArea();
    setCNFOutputTextArea();
    setSubmitButton();
    setOutputLabel();
```

```
public void setSubmitButton() {
    submit = new JButton( text: "Convert");
    setVisible(true);
    submit.addActionListener( !: this);
    add(submit);

springLayout.putConstraint(SpringLayout.WEST, submit, pad: 240, SpringLayout.WEST, inputLabel);
    springLayout.putConstraint(SpringLayout.NORTH, submit, pad: 20, SpringLayout.NORTH, c2: this);
}
```

در متد ست سامیشن باتن میاییم و یک باتن کانورت را میسازیم همانطور که در عکس بالا مشخص است. بعد از آن اکشن لیسنر که در واقع باتن استاتیک هست را به عنوان اکشن لیسنر این باتن اد و اضافه میکنیم. سیس بقیه کارها از جمله سایز و موقعیتش را تنظیم میکنیم.

```
public void setInputTextArea() {
   inputTextArea = new JTextArea(rows 15, columns 20);
   inputTextArea.setFont(inputTextArea.getFont().deriveFont(17f));
   inputTextArea.setBorder(thinBorder);
   inputTextArea.setVisible(true);
   add(inputTextArea);

   springLayout.putConstraint(SpringLayout.WEST, inputTextArea, padd 20, SpringLayout.WEST, c2/ this);
   springLayout.putConstraint(SpringLayout.NORTH, inputTextArea, padd 30, SpringLayout.NORTH, inputLabel);
}

public void setCNFOutputTextArea() {
   outputCNFTextArea = new JTextArea(rows 40, columns 40);
   outputCNFTextArea.setBorder(thinBorder);
   outputCNFTextArea.setEditable(false);
   outputCNFTextArea.setVisible(true);
   add(outputCNFTextArea);
   cnf.setOutputTextArea(outputCNFTextArea);

   springLayout.putConstraint(SpringLayout.WEST, outputCNFTextArea, padd 375, SpringLayout.WEST, inputTextArea);
   springLayout.putConstraint(SpringLayout.NORTH, outputCNFTextArea, padd 60, SpringLayout.NORTH, c2/ this);
}
```

در متد اوتپوت تکست اریا و اینپوت تکست اریا هم میاییم و همینکار را انجام میدهیم و محل قرار گیری متن و متن خروجی را به صورت یک تکست فیلد مشخص میکنیم.

```
public void setOutputLabel() {
    outputLabel = new JLabel();
    outputLabel.setText("Chomsky Normal Form output: ");
    add(outputLabel);

    springLayout.putConstraint(SpringLayout.WEST, outputLabel, padd 400, SpringLayout.EAST, c2 this);
    springLayout.putConstraint(SpringLayout.NORTH, outputLabel, padd 30, SpringLayout.NORTH, c2 this);
}

public void setInputLabel() {
    inputLabel = new JLabel();
    inputLabel.setText("Input Context Free Grammar:");
    add(inputLabel);

    springLayout.putConstraint(SpringLayout.WEST, inputLabel, padd 20, SpringLayout.WEST, c2 this);
    springLayout.putConstraint(SpringLayout.NORTH, inputLabel, padd 30, SpringLayout.NORTH, c2 this);
}
```

یک تکست فیلد میزنیم که همان متن Chomsky normal form outputو put context free یک تکست فیلد میزنیم که همان متن grammer را در بر بگیرد.

توضيحات كامل الگوريتم :

این الگوریتم طبق الگوریتم خود چامسکی انجام شده است و مرحله به مرحله برای انجام هر کار متد زده شده است!

- درج متغیر شروع جدید
 - حذف اپسیلون
 - حذف تک متغیر
- حذف بیش از طول ۳ تا متغیر در rhs
 - جایگذاری ترمینال ها با متغیرها

وارد کلاس cnf میشویم. الگوریتم اصلی ما در کلاس cnf انجام میشود.

وارد کاسنتراکتور آن میشویم. ابتدا در تکست إریای ما هیچی نیست پس باید هرچیزی که قرار است در بخش ران برنامه نمایش داده شود را وارد Console.redirectOutput که قرار استور Console.redirectOutput استفاده میکنیم . برای هر فرم نرمال چامسکی میتوانیم از متغیر شروع جدید استفاده کنیم پس با متد مربوطه اینکار را انجام میدهیم. هر استرینگ را خط به خط به یک مپ تبدیل میکنیم که شامل کلید متغیر و ولیوی رایت هند ساید است.

private Map<String, List<String>> mapVariableProduction = new LinkedHashMap<>();

چون رایت هند ساید برای ما اهمیت دارد که کجا میرود پس از یک لیست استفاده میکنیم.

```
public void convertCFGtoCNF() {
    outputTextArea.setText("");

    Console.redirectOutput(outputTextArea);
    insertNewStartSymbol();
    convertStringtoMap();
    eliminateEpselon();
    removeDuplicateKeyValue();
    eliminateSingleVariable();
    onlyTwoTerminalandOneVariable();
    eliminateThreeTerminal();

Console.redirectOutput( displayPane: null);
}
```

در متد های بعدی میاییم و طبق الگوی چامسکی اپسیلون را حذف میکنیم ، تک متغیر را حذف میکنیم ، بیش از ۳ تایی قانون رایت هند ساید را حذف میکنیم و متغیر جدید تولید میکنیم.

```
private void eliminateSingleVariable() {

    System.out.println("Remove Single Variable in Every Production ... ");

    for (int <u>i</u> = 0; <u>i</u> < lineCount; <u>i</u>++) {
        removeSingleVariable();
    }

    printMap();
```

در متد eliminatesingle variable میاییم و تعداد خطهایی که کاربر وارد کرده است را

removeSingleVariable میشمریم و در هر خط دنبال تک متغیر میگردیم و وارد متد میشویم.

در این متد باید یک پیمایشگر تولید کنیم که مپی که در صفحه قبل گفتم تولید کردیم که سمت چپ و راستش متغیر و رایت هند ساید بود را پیمایش کند و دنبال یک تک متغیر بگرددپس با دستور entryset.iterator این کار را انجام میدهیم. متد entryset یک ست را ریترن میکند که با هر تغییری که بعد از ایتریت کردن بدهیم این مجموعه یا ست تغییر میکند یعنی یک collection view را ریترن میکند که باعث میشود روی مپ ایتریت کنیم. تا زمانی که ایتریتور مقدار بعدیش نال نیست یعنی هنوز چیزی برای پیمایش دارد میاید و یک اری لیست از کلید ها که متغیرهای ما است تولید میکند و پیمایش دارد میاید و یک اری لیست از کلید ها که متغیرهای ما است تولید میکند و همچنین با دستور entry.getValue میاید و فور میزند.

```
Map.Entry entry = (Map.Entry) itr4.next();
Set set = mapVariableProduction.keySet();
ArrayList<String> keySet = new ArrayList<~>(set);
ArrayList<String> productionList = (ArrayList<String>) entry.getValue();
```

```
for (int \underline{i} = 0; \underline{i} < productionList.size(); \underline{i}++) {
String temp = productionList.get(\underline{i});
```

هر چیزی که داخل این لیست هست را میریزد داخل استرینگ تمپ (ممکن است | (علامت یا باشد) حال دوباره روی طول تمپ لوپ میزنم چون کلا تمپ تک حرف است پس باید بیاید و ببیند ایا از متغیرهای سمت چپ که داخل اری لیست کی ست هستند

چیزی هست که در سمت راست باشد؟ اگر بود آن را از رایت هند ساید ها حذف کن!

```
key = entry.getKey().toString();
List<String> productionValue = mapVariableProduction.get(temp);
productionList.remove(temp);
```

که در عکس بالا میبینیم از رایت هند ساید ها حذف کردیم.

```
private void eliminateEpselon() {
    System.out.println("Remove Epselon...");
    for (int i = 0; i < lineCount; i++) {
        removeEpselon();
    }
    printMap();
}</pre>
```

وارد متد حذف اپسیلون میشویم ، هر خطی که کاربر وارد کرده را به تعداد آن فور اجرا میشود.

```
Iterator itr = mapVariableProduction.entrySet().iterator();
Iterator itr2 = mapVariableProduction.entrySet().iterator();

while (itr.hasNext()) {
    Map.Entry entry = (Map.Entry) itr.next();
    ArrayList<String> productionRow = (ArrayList<String>) entry.getValue();

if (productionRow.contains("e")) {
    if (productionRow.size() > 1) {
        productionRow.remove( o: "e");
        epselonFound = entry.getKey().toString();

    } else {
        // remove if less than 1
        epselonFound = entry.getKey().toString();
        mapVariableProduction.remove(epselonFound);
    }
}
```

در اینجا به دوتا ایتریتور نیاز داریم که اولی برای پیدا کردن اپسیلون در رایت هند ساید است که اگر طول رایت هند ساید فقط شامل اپسیلون بود ان اپسیلون حذف میشود در غیر این صورت هم اپسیلون را حذف میکند و میرود دنبال آنکه متغیری که اپسیلون را تولید کرده است ببیند در سمت چپ قوانین وجود دارد یا خیر (با ایتریتور شماره ۲)

```
while (itr2.hasNext()) {
   Map.Entry entry = (Map.Entry) itr2.next();
   ArrayList<String> productionList = (ArrayList<String>) entry.getValue();
   for (int i = 0; i < productionList.size(); i++) {</pre>
       String temp = productionList.get(i);
       for (int j = 0; j < \underline{temp}.length(); j++) {
            if (epselonFound.equals(Character.toString(productionList.get(i).charAt(j)))) {
                    temp = temp.replace(epselonFound, replacement: "");
                    if (!mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).contains(temp)) {
                        mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).add(temp);
                } else if (temp.length() == 3) {
                    String deletedTemp = new StringBuilder(<u>temp</u>).deleteCharAt(<u>j</u>).toString();
                    if (!mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).contains(deletedTemp)) {
                        mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).add(deletedTemp);
                } else if (temp.length() == 4) {
                    String deletedTemp = new StringBuilder(temp).deleteCharAt(j).toString();
                    if (!mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).contains(deletedTemp)) {
                        mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).add(deletedTemp);
                    if (!mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).contains("e")) {
                        mapVariableProduction.get(entry.getKey().toString()).add("e");
```

حال تا زمانی که ایتریتور دوم مقدار بعدی دارد و نال نیست میاید و ایتریت میکند و سپس رایت هند ساید را دونه دونه با یک حلقه فور میگیرد و داخل استرینگ تمپ میریزد (چون رایت هند ساید شامل استرینگ ها بود)، حال دنبال کرکتری میگردد که سمت چپ بوده و خودش به عنوان یک متغیر اپسیلون را تولید کرده است. اگر این استرینگ تمپ دو حرفی بود میاید و با "" جای گذاری اش میکند. در غیر این صورت تعداد آن کرکتری که خودش اپسیلون تولید کرده بیشتر بوده است و باید در هر مرحله تعداد بیشتری از آنهارا حذف کنیم با اپسیلون پس به یک استرینگ بیلدر نیاز داریم که هر دفعه تغییر میکند پس طول بزرگتر از ۲ یعنی ۳ و ۴ این اتفاق میفتد و باید به عنوان قانون جدید به سزرگتر از ۲ یعنی ۳ و ۴ این اتفاق میفتد و باید به عنوان قانون جدید به mapVariableProduction اضافه کنیم! مانند کاری که در الگوریتم نرمال انجام میدادیم مثلا دیده بودیم BBB و بی میرفت به اپسیلون ، حالا باید داشته باشیم -BB-B برابر ۳ یعنی بدون تغییر ، یک تغییر و دو تغییر! این برای زمانی است که طول temp برابر ۳ باشد ، میتواند بیشتر هم باشد.

در متد convertStringToMap میاییم و استرینگ سمت راست را به مپ تبدیل میکنیم پس نباید علامت یا بین آنها باشد بنابراین با دستور

```
String[] tempString = splitedEnterInput[i].split("->|\\|");
String variable = tempString[0].trim();
```

میاید و هرجا که یا وجود داشت را میبریم. دستور copyofrange به ما کمک میکند تا

از یک جای مشخصی چیزی که میخواهیم را ببریم

```
String[] production = Arrays.copyOfRange(tempString, from: 1, tempString.length);
List<String> productionList = new ArrayList<<>>();
```

پس از قبل یا را میبریم

```
for (int k = 0; k < production.length; k++) {
    production[k] = production[k].trim();
}

// import array into ArrayList
for (int j = 0; j < production.length; j++) {
    productionList.add(production[j]);
}</pre>
```

اینکار را به طول رایت هند سایدمان انجام میدهیم

```
//insert element into map
mapVariableProduction.put(variable, productionList);
```

سپس داخل ولیوی مهان میریزیم که الان در واقع یا ها از بین رفت.

```
private void insertNewStartSymbol() {
    String newStart = "S0";
    ArrayList<String> newProduction = new ArrayList<>();
    newProduction.add("S");
    mapVariableProduction.put(newStart, newProduction);
}
```

در متد insertNewStartSymbol میاییم و متغیر SO را جایگذاری میکنیم به عنوان متغیر شروع جدید .

```
private void removeDuplicateKeyValue() {
    System.out.println("Remove Duplicate Key Value ... ");

Iterator itr3 = mapVariableProduction.entrySet().iterator();

while (itr3.hasNext()) {
    Map.Entry entry = (Map.Entry) itr3.next();
    ArrayList<String> productionRow = (ArrayList<String>) entry.getValue();

    for (int i = 0; i < productionRow.size(); i++) {
        if (productionRow.get(i).contains(entry.getKey().toString())) {
            productionRow.remove(entry.getKey().toString());
        }
    }
    printMap();
}</pre>
```

در متد removeDuplicateKeyValue میاییم و ولیوی تکراری اگر در رایت هند ساید دیدیم را حذف میکنیم . باز هم از ایتریتور استفاده میکنیم مانند متدهای قبلی و یک فور میزنیم و اگر ایتریتور ولیویی که میگیرد با متغیر داخل رایت هند ساید یکی بود میاییم و اگر ایتریتور ولیویی که میگیرد با متغیر داخل رایت هند ساید یکی بود میاییم و ان را حذف میکنیم.

checkDuplicateInProductionListرمتد

میاییم و همین اتفاق را چک میکنیم که به صورت بولین ترو یا فالس برای ما برمیگرداند.

```
private void printMap() {

   Iterator it = mapVariableProduction.entrySet().iterator();
   while (it.hasNext()) {
       Map.Entry pair = (Map.Entry) it.next();
       System.out.println(pair.getKey() + " -> " + pair.getValue());
   }

   System.out.println(" ");
}
```

در متد پرینت مپ میاییم و مپی که ساختیم را پرینت میکنیم که باز هم با ایتریتور این کار انجام میشود.

به دنبال این هستیم سمت راست را یک متغیره و یک ترمیناله کنیم.

یک ایتریتور دیگر میسازیم

```
Iterator itr5 = mapVariableProduction.entrySet().iterator();
String key = null;
int asciiBegin = 71; //G

Map<String, List<String>> tempList = new LinkedHashMap<>();
```

قرار است متغیرهای زیاد حذف شوند و جایشگان متغیرهای جدید جایگذاری شوند پس از یک حرف انگلیسی جدید باید استفاده بکنیم که میتوان از حرف G شروع کرد و ادامه داد .

```
for (int \underline{i} = 0; \underline{i} < productionList.size(); \underline{i}++) {
String temp = productionList.get(\underline{i});
```

به اندازه سایز و اندازه اری لیستی که برای رایت هند ساید ها درست کردیم فور میزنیم و هر مقدار را که دیگر میدانیم شامل یا نیست را داخل تمپ میریزیم.

```
for (int j = 0; j < temp.length(); j++) {
   if (temp.length() == 3) {</pre>
```

حال باید ببینیم تمپ چه اندازه ای است ، حداقل اندازه اش میتواند برابر ۳ باشد چون اگر دوتا بود که به هدفمان رسیده بودیم.

```
String newProduction = temp.substring(1, 3); // SA

If (checkDuplicateInProductionList(tempList, newProduction) && checkDuplicateInProductionList(mapVariableProduction, newProduction)) {
    found = true;
} else {
    found = false;
}

if (found) {

    ArrayList<String> newVariable = new ArrayList<>();
    newVariable.add(newProduction);
    key = Character.toString((char) asciBegin);

    tempList.put(key, newVariable);
    asciBegin++;
}
```

در این بخش باید دوتا از حروف را بگیریم و کاری کنیم که asciibegin به آن برود . این کار را در عکس بالا انجام داده ایم.

اگر طول برابر دو باشد هم میاییم اینکار را میکنیم ولی باید مواظب باشیم که اگر اینکار را مشابه طول ۳ انجام دهیم به مشکل میخوریم و سمت راست یک تک متغیر تولید میشود که شرط قبلی مارا نقض میکند! پس باید فقط یک بخش آن را تبدیل به متغیر کنیم تا جفت متغیر شود. اگر ساب استرینگ دوتایی ما با کی ست ما برابری نکرد مقدار بولین فاوندی که تعریف کردیم را فالس میگذاریم ، در غیر این صورت ترو میگذاریم ، حال اگر فالس بود میاییم و متغیر جدید که با asciibeginتولید کردیم را به عنوان متغیر قرار میدهیم.

```
string newProduction1 = temp.substring(0, 2); // SA
String newProduction2 = temp.substring(2, 4); // SA

if (checkDuplicateInProductionList(tempList, newProduction1) && checkDuplicateInProductionList(mapVariableProduction, newProduction1)) {
    found1 = true;
} else {
    found2 = true;
} else {
    found2 = true;
} else {
    found2 = true;
} else {
    found3 = false;
}

if (found1) {
    ArrayList<String> newVariable = new ArrayList<>();
    newVariable.add(newProductionL);
    key = Character.toString(char) ascilBegin);
    tempList.put(key, newVariable = new ArrayList<>();
    newVariable.add(newProduction2);
    key = Character.toString> newVariable = new ArrayList<>();
    newVariable.add(newProduction2);
    key = Character.toString> newVariable = new ArrayList<>();
    newVariable.add(newProduction2);
    key = Character.toString(char) ascilBegin);
    tempList.put(key, newVariable);
    ascilBegin++;
}
```

برای اندازه ۴ هم به همین صورت عمل میکنیم ولی دوبار باید این کار انجام شود یعنی یک بخش سه تایی به یک متغیر برود و یک بار اسکی بگین زیاد شود ، بعد از آن طبق کاری که خودمان هم در الگوریتم چامسکی انجام میدادیم ، آن سه تا به سمت یک متغیر دیگر برود. بعد از آن طبق عکسهای اولی که فرستادم باید به سراغ removethreeterminals برویم.

```
private void removeThreeTerminal() {

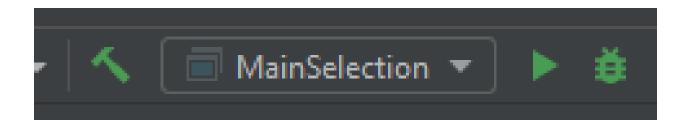
   Iterator itr = mapVariableProduction.entrySet().iterator();
   ArrayList<String> keyList = new ArrayList<>();
   Iterator itr2 = mapVariableProduction.entrySet().iterator();

   // obtain key that use to eliminate two terminal and above
   while (itr.hasNext()) {
        Map.Entry entry = (Map.Entry) itr.next();
        ArrayList<String> productionRow = (ArrayList<String>) entry.getValue();

   if (productionRow.size() < 2) {
        keyList.add(entry.getKey().toString());
   }
}</pre>
```

در این متد هم باید بیاییم متغیر هایی که رایت هند سایدشان به سه تا متغیر دیگر یا ترمینال دیگر میرود را حذف کنیم.

نحوه اجرا و ران گرفت کد :



در انتلیجی ران را بزنید

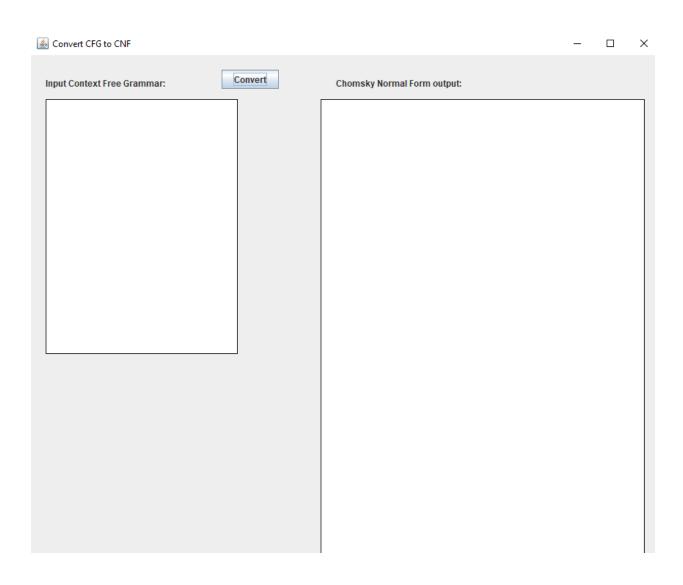
START CFG TO CNF CONVERTOR, CLICK HERE

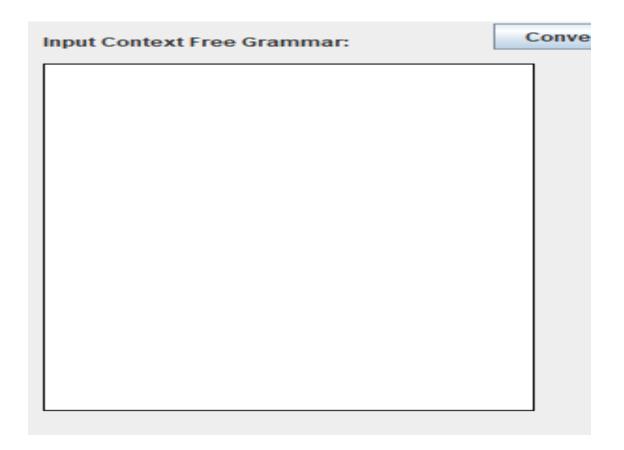
Ba salam, baraye estefade az epsilon az 'e' estefade konid mamnoonam



این صفحه باز میشود ، روی باتن صورتی بزنید ، قبل از آن توجه کنید که برای

استفاده از اپسیلون ازe استفاده کنید. این صفحه زیر باز میشود!





هر خطی که میخواهید قانون بگذارید را بگذارید و اینتر بزنید و بعد از آن دکمه کانورت را بزنید. برای استفاده از ایسیلون از e استفاده کنید.



Chomsky Normal Form output:

```
Remove Epselon....
S0 -> [S, e]
S -> [asb, SS, ]
Remove Duplicate Key Value ...
S0 -> [S, e]
S -> [asb, SS, ]
Remove Single Variable in Every Production ...
S0 -> [e, asb, SS, ]
S -> [asb, SS, ]
Assign new variable for two non-terminal or one terminal ...
S0 -> [e, asb, SS, ]
S -> [asb, SS, ]
G -> [sb]
Replace two terminal variable with new variable ...
S0 -> [e, aG, SS, ]
S -> [aG, SS, ]
G -> [sb]
```

فرم چامسکی شده در تکست فیلد راست نمایش داده میشود.

حداقل دو مثال از ورودی و خروجی

برنامه :

مثال ۱:

Convert Input Context Free Grammar: **Chomsky Normal Form output:** Remove Epselon.... S->aSb|bSa|SS|e S0 -> [S, e] S -> [aSb, bSa, SS, ab, ba,] Remove Duplicate Key Value ... S0 -> [S, e] S -> [aSb, bSa, SS, ab, ba,] Remove Single Variable in Every Production ... S0 -> [e, aSb, bSa, SS, ab, ba,] S -> [aSb, bSa, SS, ab, ba,] Assign new variable for two non-terminal or one terminal ... S0 -> [e, aSb, bSa, SS, ab, ba,] S -> [aSb, bSa, SS, ab, ba,] G -> [Sb] H -> [Sa] I -> [a] J -> [b] Replace two terminal variable with new variable ... S0 -> [e, aG, bH, SS, IJ, JI,] S -> [aG, bH, SS, IJ, JI,] G -> [SJ] H -> [SI] l -> [a] J -> [b]



Convert Input Context Free Grammar: **Chomsky Normal Form output:** S->AB Remove Epselon.... S0 -> [S] A->AabB|e S -> [AB, B] B->b A -> [AabB, abB] B -> [b] Remove Duplicate Key Value ... S0 -> [S] S -> [AB, B] A -> [AabB, abB] B -> [b] Remove Single Variable in Every Production ... S0 -> [AB, b] S -> [AB, b] A -> [AabB, abB] B -> [b] Assign new variable for two non-terminal or one terminal ... S0 -> [AB, b] S -> [AB, b] A -> [AabB, abB] B -> [b] G -> [Aa] H -> [bB] Replace two terminal variable with new variable ... S0 -> [AB, b] S -> [AB, b] A -> [GH, aH] B -> [b] G -> [Aa] H -> [BB]



Input Context Free Grammar:	Convert	Chomsky Normal Form output:
S->bSb A A->aA e		Remove Epselon S0 -> [S] S -> [bSb, A, bb] A -> [aA, a] G -> [a] Remove Duplicate Key Value S0 -> [S] S -> [bSb, A, bb] A -> [aA, a] G -> [a] Remove Single Variable in Every Production S0 -> [bSb, bb, aA, a] S -> [bSb, bb, aA, a] S -> [bSb, bb, aA, a] A -> [aA, a] G -> [a] Assign new variable for two non-terminal or one terminal S0 -> [bSb, bb, aA, a] S -> [bSb, bb, aA, a] S -> [bSb, bb, aA, a] C -> [a] Replace two terminal variable with new variable S0 -> [HG, HH, aA, a] S -> [HG, HH, aA, a] A -> [aA, a] G -> [Sh] H -> [b] Replace two terminal variable with new variable S0 -> [HG, HH, aA, a] A -> [aA, a] G -> [SH] H -> [b]