

به نام خدا

گزارش پروژه سوم (باند، جیمز باند!) غزل یوراسفندیار بروجنی (9820453)

قرار است یک رشته حاوی حروف بزرگ انگلیسی را دریافت کرده و آن را به کلمات انگلیسی معنی دار، تفکیک کنیم.

برای این کار، متدهای زیر را نوشته ایم.

```
public static HashMap<String , Boolean> readDictionaryFromFile (...)  
  
public static boolean isValid(String word){...}  
  
public static void tracingTree(String str, String result) {...}  
  
public static void sentenceBreak(String str){...}
```

➤ در متد **readDictionaryFromFile** لغات مورد پذیرش در زبان انگلیسی را از فایل متنی با فرمت txt خوانده و در یک HashMap ذخیره می کنیم. فایل مربوط به لغات معنی دار حاوی حدود 4000 کلمه انگلیسی است که در بین آنها حروف مجزا هم، وجود دارد و اگر هر حرف الفبا به تنهایی یک کلمه با معنا باشد هر رشته ای به حروف تشکیل دهنده ای تقسیم می شود و در نتیجه همه رشته ها با معنی تلقی می شوند در حالی که ممکن است رشته ای بی معنا مثل "ABCDEFGH" بوده باشد. به همین دلیل حروف الفبای انگلیسی به جز "a" و "I" که در انگلیسی دارای معنی هستند را با value = false ذخیره کردیم.

➤ متد **isValid** یک کلمه را به عنوان ورودی دریافت می کند و اگر در دیکشنری وجود داشت و مقدار value آن هم برابر true بود، معتبر بودن این کلمه را به صورت Boolean بر می گرداند.

➤ در متد **tracingTree** الگوریتم شکستن جمله به کلمات به صورت بازگشتی انجام می شود. الگوریتم از پیشوند یک حرفه، دو حرفه، سه حرفه و ... شروع می کند و باقی مانده رشته را مجدداً چک می کند. اگر پیشوند امید بخش نبود (دارای معنی نباشد یا با انتخاب آن، ما بقی رشته بدون معنا شود) این شاخه از درخت دیگر پیمایش نشده (پیمایش این شاخه با عبارت return متوقف می شود) و به سراغ پیشوند بعدی می رویم تا زمانی که همه شاخه های حاوی گره امید بخش پیمایش شوند و رشته به جملات دارای کلمات بامفهوم تبدیل شود.

➤ متد **sentenceBreak** متدی است که مرتب کردن فرمت خروجی و فراخوانی متد اصلی tracingTree را به عهده دارد.

مثالی از ورودی برنامه :

```
sentenceBreak( str: "ILOVEICECREAMANDMANGO");  
sentenceBreak( str: "IAMBATMAN");  
sentenceBreak( str: "CALLSECURITYATMIAMIAIRPORTBECAUSEITHINKABOMBISABOUTTOGOOFF");  
sentenceBreak( str: "ABORTTHEPLANMEETATTHEDARKCABIN");  
sentenceBreak( str: "LADIESANDGENTLEMENPLEASEWEARYOURMASKSEVERYWHERE");  
sentenceBreak( str: "MYGRANDMOTHERALWAYSREMINDEDMETODRIVECAREFULLYANYTIMEIAMONMYWAYTOHOME");
```

مثالی از خروجی برنامه :

```
i love ice cream and man go  
i love ice cream and mango  
i love icecream and man go  
i love icecream and mango  
  
i am bat man  
i am batman  
  
call security at miami air port be cause i think a bomb is about to go off  
call security at miami air port because i think a bomb is about to go off  
call security at miami airport be cause i think a bomb is about to go off  
call security at miami airport because i think a bomb is about to go off  
  
abort the plan meet at the dark cabin  
  
ladies and gentle men please wear your masks every where  
ladies and gentle men please wear your masks everywhere  
ladies and gentlemen please wear your masks every where  
ladies and gentlemen please wear your masks everywhere  
  
my grand mother always reminded me to drive care fully any time i am on my way to home  
my grand mother always reminded me to drive care fully anytime i am on my way to home  
my grand mother always reminded me to drive carefully any time i am on my way to home  
my grand mother always reminded me to drive carefully anytime i am on my way to home  
my grandmother always reminded me to drive care fully any time i am on my way to home  
my grandmother always reminded me to drive care fully anytime i am on my way to home  
my grandmother always reminded me to drive carefully any time i am on my way to home  
my grandmother always reminded me to drive carefully anytime i am on my way to home
```

محاسبه پیچیدگی زمانی:

فرض کنیم عبارت ورودی MANGO باشد:

کل حالاتی که ممکن است به وجود بیاید حالتی است که بین هر دو حرف یک اسپیس داشته باشیم یا نداشته باشیم. یعنی تعداد کل حالات برابر می شود با: $2^4 = 16$

اما حالاتی که چک می شوند به این صورت هستند:

(علامت \times نشانگر غیر امید بخش بودن آن مرحله است)

M + ANGO \times

MA + NGO \times

MAN + GO

MAN + G + O

MAN + GO ✓

MANG + O \times

MANGO ✓

پس با این روش بسیاری از گره های درخت پیمایش نمی شوند اما در بدترین حالت باید همه درخت را پیمایش کنیم. پس برای رشته ای به طول n ، به تعداد 2^{n-1} حالت را باید بررسی کنیم. پس پیچیدگی زمانی این برنامه از مرتبه $O(2^n)$ خواهد بود زیرا:

$$O(2^{n-1}) = O\left(\frac{2^n}{2}\right) = O(2^n)$$