

## Esercizio 13 (Strumenti: Lex)

Si scriva un file .lex per:

- riconoscimento delle parole del linguaggio di esercizio 1
- riconoscimento delle parole del linguaggio di esercizio 3
- riconoscimento delle parole del linguaggio di esercizio 5
- la lettura da file di frasi contenenti parole del linguaggio di esercizio 6. Deve generare un file contenente:
  1. il numero totale di parole corrette trovate.
  2. il numero totale di caratteri incontrati.
  3. il numero totale di caratteri ignorati perche' non formanti parole.
  4. la sequenza di parole riconosciute

### Esercizio13a

Lex e' uno strumento progettato per manipolare stringhe e individuare sottostringhe di esse che soddisfino vincoli esprimibili mediante espressioni regolari. Pertanto puo' essere utilizzato, come noi facciamo, per "studiare" grammatiche regolari ma non e' concepito per tale scopo e il suo uso non richiede specifiche competenze. Questa premessa e' obbligatoria per capire come talora possa accadere che soluzioni formalmente corrette, complete e efficienti non trovino piena esprimibilita' in Lex, o altrimenti risultino piu' inefficienti di soluzioni che dovrebbero avere costi maggiori, o infine scritture scorrette si rivelino in Lex soluzioni lecite e complete. Di fatto [Lex nasconde alcuni meccanismi](#) (quali la complementazione) non esprimibili nelle grammatiche regolari.

Pertanto daremo due soluzioni Lex.

[La prima](#) e' una grammatica regolare che costruisce le frasi del linguaggio osservando che:

- possiamo ordinare il nostro alfabeto
- data una qualunque parola  $w$  del linguaggio, sia "a" la lettera di valore minore che occorre nella parola, ed  $n$  il numero di occorrenze di "a" in  $w$ . Allora,  $w = w_0.a w_1. \dots . a w_n$ , dove  $w_0$  e  $w_n$  possono essere vuote, e  $w_1, \dots, w_{n-1}$  sono parole del linguaggio non contenente "a".
- Ad ogni lettera dell'alfabeto associamo il sottolinguaggio delle parole che contengono tale lettera e che sono strutturate come  $w$  sopra.

Notiamo che in questo modo ad ogni lettera possiamo far corrispondere una categoria grammaticale e tale categoria puo' essere espressa facendo ricorso alle categorie grammaticali di lettere di valore maggiore: concludiamo che le categorie grammaticali sono totalmente ordinabili e la gramatica e' quindi regolare.

[La seconda](#) soluzione si basa sull'uso del meccanismo di complementazione. A tale soluzione non corrisponde tuttavia, alcuna grammatica regolare.

## IN LEX

```
%{
int count1=0;
int count2=0;
int tot=0;
}%

special ["@|"#"|"$"|"%"|"^"|"&"|"*"|"("|")"|"_"|"-"|"+"]
char [a-zA-Z]
digit [1-9]
separatore [ \t\n]

doppie
{char}*[aa|bb|cc|dd|ee|ff|gg|hh|ii|ll|mm|nn|oo|pp|qq|rr|ss|tt|uu|vv|zz]{char}*

ide {char}*

%%

{doppie} {++count1;printf("<IDE2,%s>",yytext);tot=tot+yy leng;}
{separatore} {++tot;}
{special} {++tot;}
{ide} {++count2;printf("<IDE1,%s>",yytext);tot+=yy leng;}
. {++tot;printf("");}

%%

int yywrap(void){
printf("\nPAROLE SU [a-z] CONTENENTI DOPPIE TROVATE: %d", count1);
printf("\nTOTALE PAROLE TROVATE: %d", count1+count2);
printf("\nLETTI %d CARATTERI", tot);
return 1;
}
```