

Prima soluzione (sol_quad.c)

```
// Coppia contenente k-gramma e conteggio delle sue
//occorrenze

struct Pair{
    char *kgram;    // puntatore al k-gramma
    int  occ;      // numero occorrenze
};

int K;           //lunghezza dei k-grammi

// funzione confronto lessicografico tra k-grammi
int comp_kgrams(char *a, char *b){
    int i;
    for (i=0; i< (K-1) && (a[i] == b[i]); i++);
    return (a[i]-b[i]);
}
```

Lettura input:

```
char s[1000];
struct Pair* kfreq;
int T;
int len, i, j, distinct;

// lettura dei parametri in input
scanf("%d",&K);
scanf("%d",&T);
scanf("%s",s);
len = strlen(s);

if (len < K) return;
```

Conteggio in tempo quadratico

```
kfreq = malloc((len-K+1) * sizeof(struct Pair));

for (i=0; i<= len-K; i++) {
    // determina se è la prima occorrenza...
    for (j=0; j<i; j++)
        if (comp_kgrams(s+i, s+j) == 0) break;

    // ... in caso affermativo:
    if (j == i) {
        kfreq[distinct].kgram = s+i;
        kfreq[distinct].occ = 0;

        for (j=0; j <= len-K; j++)
            if (comp_kgrams(s+i, s+j) == 0)
                kfreq[distinct].occ++;
        distinct ++;
    }
}
```

Ordinamento per frequenze

```
// ordina per occ decrescente
qsort(kfreq,distinct,sizeof(struct Pair),comp_pair);

for (i=0; i < T && i < distinct; i++){

    // stampa del k-gramma
    fwrite(kfreq[i].kgram, sizeof(char), K, stdout);
    printf(" %d\n", kfreq[i].occ);

}
```

frequenze

```
int comp_pair(const void *_a, const void *_b) {  
  
    struct Pair *a = (struct Pair*)_a;  
    struct Pair *b = (struct Pair*)_b;  
  
    if (a->occ != b->occ)  
        return (b->occ - a->occ);  
    else  
        return comp_kgrams(a->kgram, b->kgram);  
  
}
```

```
for (i=0, i < N && i < distinct; i++){
```

```
    // stampa del k-gramma
```

```
    fwrite(kfreq[i].kgram, sizeof(char), K, stdout);  
    printf(" %d\n", kfreq[i].occ);
```

```
}
```

```
    comp_pair), comp_pair);
```

Conteggio con sorting

E' possibile abbassare la complessità del conteggio da $O(n^2)$ ad $O(n \log n)$ confronti tra k -grammi utilizzando algoritmi di ordinamento:

```
// array di tutti i k-grammi di s  
char** kgrams = malloc(sizeof(char*)*(len-K+1));  
  
for (i=0; i<= (len-K); i++)  
    kgrams[i] = s+i;  
  
qsort(kgrams, len-K+1, sizeof(char *),  
comp_kgrams_void);
```

Conteggio con sorting

Si scandisce l'array ordinato *kgram* e si conta il numero di volte che ciascun k-gramma appare di fila:

```
for (i=1; i <= (len-K); i++) {
    if (comp_kgrams(kgrams[i],
                    kgrams[i-1]) == 0)
        kfreq[distinct].occ++;
    else{
        distinct++;
        kfreq[distinct].kgram = kgrams[i];
        kfreq[distinct].occ = 1;
    }
}
```

Esercizio

Scrivere un programma che presa in input una stringa s e due interi k, t determina se nella stringa esiste un k -gramma che occorre più di t volte e in caso affermativo lo stampa.

NOTA: La soluzione deve indicizzare i k -grammi in una tabella hash di dimensione $2*N$ dove $N = |s|$ sfruttando la tecnica di hashing di Rabin

// entry della lista di trabocco della tabella

```
struct Nodo{  
    char *kgram;  
    int occ;  
    struct Nodo* succ;  
};
```


Hash alla Karp-Rabin:

```
#define P (999149)
```

```
// costruzione vettore potenze del due mod P
```

```
pow[0] = 1;
```

```
for (i=1; i<K; i++)
```

```
    pow[i] = (pow[i-1]*2)%P;
```

```
// inizializza valore di hash
```

```
hash=0;
```

```
for (i=0; i<K; i++)
```

```
    hash = (hash + s[i]*pow[K-1-i]) %P;
```

```
// scorre la stringa e aggiorna di volta in volta hash
```

```
for (i=0; i<= len-K; i++) {
```

```
    // .... inserzione nella tabella in posizione (hash mod 2*N)
```

```
    hash = (hash + P - (s[i]*pow[K-1])%P ) %P;
```

```
    hash = (2*hash + s[i+K]) % P;
```

Hash alla Karp-Rabin:

```
#define P (999149)
```

```
// costruzione vettore potenze del due mod P
```

```
pow[0] = 1;
```

```
for (i=1; i<K; i++)
```

```
    pow[i] = (pow[i-1]*2)%P;
```

```
// inizializza valore di hash
```

```
hash=0;
```

```
for (i=0; i<K; i++)
```

```
    hash = (hash + s[i]*pow[i]);
```

```
// scorre la stringa e aggiorna hash una volta in volta hash
```

```
for (i=0; i<= len-K; i++) {
```

```
    // .... inserzione nella tabella in posizione (hash mod 2*N)
```

```
    hash = (hash + P - (s[i]*pow[K-1]))%P ) %P;
```

```
    hash = (2*hash + s[i+K]) % P;
```

```
}
```

Verifica se il k-gramma i-esimo è presente nella lista di trabocco, se si incrementa il valore di *occ*, altrimenti inserisce un nuovo nodo nella lista