#### Esercizio 1

#### Esercizio 1 – Composizione del nome

- Al fine di stampare degli indirizzi su delle buste, è necessario comporre la prima parte dell'indirizzo come "Cognome Nome" o "Cognome N."
- Si realizzi una funzione che riceva come parametri:
  - cognome
  - nome
  - stringa per l'indirizzo
  - lunghezza massima della stringa indirizzo
- La funzione deve copiare/concatenare nell'indirizzo il cognome seguito dal nome, avendo cura di rispettare le dimensioni della stringa indirizzo. Ovvero, qualora la stringa indirizzo sia troppo piccola per contenere entrambi, la funzione provi a comporre la stringa come "Cognome N."
- Qualora neanche ciò sia possibile, la funzione ritorni un codice di errore opportuno

## Esercizio 1 - Soluzione (1)

## Esercizio 1 - Soluzione (2)

```
RESULT componiIndirizzo(
                           char * cognome,
                           char * nome,
                           char * indirizzo,
                           int maxChars)
{
  int requiredChars;
  int size;
  BOOLEAN compressNome = FALSE;
  strcpy(indirizzo, ""); //inizializzazione...
  requiredChars = strlen(cognome) + 1 + strlen(nome) + 1;
  if (requiredChars > maxChars) {
      requiredChars = strlen(cognome) + 4;
      if (requiredChars > maxChars)
             return RESULT ADDRESS TOO LONG;
      else
             compressNome = TRUE;
  strcat(indirizzo, cognome);
  strcat(indirizzo, " ");
                                                           3
```

# Esercizio 1 - Soluzione (3)

```
if (!compressNome)
    strcat(indirizzo, nome);
else {
    size = strlen(indirizzo);
    indirizzo[size] = nome[0];
    indirizzo[size+1] = '.';
    indirizzo[size+2] = '\0';
    // oppure, in maniera lievemente più astratta
    // strcpy(indirizzo+size+1, ".");
}
if (!compressNome)
    return RESULT_OK;
else
    return RESULT_COMPRESSED_NAME;
```

}

## Esercizio 1 - Soluzione (4)

5

#### Esercizio 2: array di caratteri

#### Codice segreto nella pagina di un libro

- Sono date due stringhe, una denominata msg e una denominata secret (non più lunga di msg), di caratteri tutti minuscoli
- Si vuole sapere se tutti i caratteri di secret sono contenuti nello stesso ordine (ma eventualmente intervallati da altri caratteri) nella stringa msg
- In caso positivo, il programma deve restituire una copia del msg originale, dove però ad ogni lettera riconosciuta come facente parte di secret viene sostituita la lettera maiuscola
  - Es: msg = "ma che bel castello", secret = "cestello"
  - Risultato: SI e stringa "ma ChE bel caSTELLO"

#### Esercizio 2 - Soluzione

## Esercizio 3 - Soluzione (1)

7

```
int convertiBin(char* bin)
                                   Il numero è negativo, quindi derivo
  int res = 0, i, segno = 1;
                                     la codifica del valore assoluto
  char absBin[MAXSIZE];
                                       facendone il modulo due
  if(bin[0]=='1')
       invertiSegno(bin, absBin);
       segno = -1;
                                   Il numero è positivo, quindi ho già
                                     la codifica del valore assoluto
       strcpy(absBin, bin);
  for(i = strlen(absBin)-1; i >= 0; i--)
       if(absBin[i] == '1')
              res = res + pow(2, strlen(absBin)-i-1);
  return segno * res;
}
```

## Esercizio 3 - Soluzione (1)

```
RESULT converti(int num, char *bin)
                         Tolgo un posto per il bit di
  int i, absNum;
                          segno e un posto per il
                             terminatore
  absNum = abs(num),
  if((int)log2(absNum) >= MAXSIZE-2)
     return SIZE OVERFLOW;
  for(i = 0; i < MAXSIZE - 1; i++)
     bin[i] = '0';
                                      Riempio tutte le
  bin[MAXSIZE - 1] = ' \setminus 0';
                                     celle a 0 (così non
  i = 0;
                                      avrò posizioni
                                        scoperte)
```

## Esercizio 3 - Soluzione (2)

## Esercizio 3 - Soluzione (3)

```
void inverti(char* str)
                                È l'intero inferiore rispetto alla
                               metà (in caso di elementi dispari
  int i;
                                quello in mezzo rimane dov'è)
  char appo;
  for(i = 0; i < strlen(str)/2; i++)
  {
       appo = str[i];
       str[i] = str[strlen(str) - i - 1];
       str[strlen(str) - i - 1] = appo;
  }
}
                                                           /0
                                            0
                                                 0
       1
                      0
                           \0
                                                           11
```

## Esercizio 3 - Soluzione (4)

## Esercizio 3 - Soluzione (5)

```
RESULT sum(char *add1, char *add2, char *res)
{
  int i;
  int carry = 0;
  int curCarry = 0;
  int value;
  BOOLEAN overflow;
  if( strlen(add1) != strlen(add2))
    return GENERIC_ERROR;

Verifico che le stringhe
  abbiano la stessa
  lunghezza
```

13

## Esercizio 3 - Soluzione (6)

```
Procedo dal bit meno
                                                  significativo fino al bit di
for(i = strlen(add1) - 1; i >= 0; i--)
                                                          segno
      curCarry = carry + (add1[i]-'0') + (add2[i]-'0') >= 2;
      res[i] = '0' + (carry != (add1[i]-'0' != add2[i]-'0' ?
                        1:0)?1:0);
        if(i==0)
               overflow = curqarry != carry ? 0 : 1;
        carry = curCarry;
                                        Prima il calcolo del nuovo carry se
                                      voglio poter sovrascrivere un addendo
  res[MAXSIZE - 1] = ' \ 0';
                                         (se res è add1 o add2, in questo
  if(overflow)
                                           passo sovrascrivo l'i-mo bit)
       return SIZE_OVERFLOW;
                                      NOTA: res[i] si calcola facendo xor tra
                                       i due bit i-mi degli addendi e il carry
  else
       return OK;
                             Se i == 0 il carry corrente è quello del
}
                              segno, quindi faccio x-or con il carry
                                  precedente per l'overflow
                                                                   14
```

#### **XOR**

 L'algoritmo può diventare più chiaro introducendo una funzione che esegua l'exclusive or fra due bit

```
char xor(char bit1, char bit2)
{
    return bit1 == bit2 ? 0 : 1;
}
```

Esercizio: integrare la funzione di cui sopra nel codice...

15