

Esercitazione9_Latex

October 25, 2023

1 Esercitazione 9

1.1 Es 1. Supersequenza di lunghezza minima

Testo

Date due sequenze $X = (x_1, \dots, x_n)$ e $Y = (y_1, \dots, y_m)$ una supersequenza di X e Y è una qualsiasi sequenza Z tale che sia X che Y sono sottosequenze di Z . Ad esempio, per le sequenze di lettere alberi e libri le seguenti sono supersequenze: alberilibri, albelibri, lialberi, a liberi. - Dare lo pseudo-codice di un algoritmo che, date due sequenze X e Y , di lunghezze n ed m , calcola la lunghezza minima di una supersequenza di X e Y in $O(nm)$. - Dare poi lo pseudo-codice di un algoritmo che ritorna una supersequenza di lunghezza minima di X e Y .

Idea

Soluzione

```
[ ]: def superSeqRecAux(x,y,i,j):
    m = len(x)
    n = len(y)
    if i==m and j==n:
        return 0, [[]]
    if i==m:
        return n-j, [[y[j:]]]
    if j==n:
        return m-i, [[x[i:]]]
    if x[i]==y[j]:
        l, seqs = superSeqRecAux(x, y, i+1, j+1)
        return l+1, [[x[i]]+z for z in seqs]
    l1, seqs1 = superSeqRecAux(x, y, i+1, j)
    l2, seqs2 = superSeqRecAux(x, y, i, j+1)
    if l1 < l2:
        return l1+1, [[x[i]]+z for z in seqs1]
    if l2 < l1:
        return l2+1, [[y[j]]+z for z in seqs2]
    return l1+1, [[x[i]]+z for z in seqs1] + [[y[j]]+z for z in seqs2]
```

```
[ ]: def superSeqRec(x,y):
    # versione top-down ricorsiva che calcola la lunghezza minima supersequenza
    # e tutte le supersequenze che realizzano tale minimo.
```

```

# E' inerentemente esponenziale nel caso pessimo (sequenze con caratteri
↳disgiunti)
# perche' in tal caso il numero di sequenze da generare e' nell'ordine di
↳2^(m+n)
    return superSeqRecAux(x, y, 0, 0)

```

```

[ ]: def superSeqRecAuxDP(x,y,i,j,T):
    m = len(x)
    n = len(y)
    if T[i][j] < 0:
        if i==m and j==n:
            T[i][j] = 0
        elif i==m:
            T[i][j] = 1 + superSeqRecAuxDP(x, y, i, j+1,
↳T)
        elif j==n:
            T[i][j] = 1 + superSeqRecAuxDP(x, y, i+1, j,
↳T)
        elif x[i]==y[j]:
            T[i][j] = 1 + superSeqRecAuxDP(x, y, i+1, j+1, T)
        else:
            T[i][j] = 1 + min(superSeqRecAuxDP(x, y, i+1, j, T),
↳superSeqRecAuxDP(x, y, i, j+1, T))
    return T[i][j]

```

```

[ ]: def superSeqRecDP(x,y):
    # versione top-down ricorsiva con matrice per evitare di ricadere
    # negli stessi casi che dipendono solo dagli indici i e j e sono
    # quindi m x n
    m = len(x)
    n = len(y)
    T = [[-1 for _ in range(n+1)] for _ in range(m+1)]
    #T[m][n] = 0
    l = superSeqRecAuxDP(x, y, 0, 0, T)
    return T

```

```

[ ]: def superSeq(x,y):
    # versione bottom-up iterativa
    # costruisce una matrice T di dimensione n+1 x m+1 in cui
    # T[i][j] e' la lunghezza della minima supersequenza
    # tra x[i:] e y[j:]
    m = len(x)
    n = len(y)
    T = [[-1 for _ in range(n+1)] for _ in range(m+1)]
    T[m][n] = 0
    d = m+n-1

```

```

while (d>=0):
    if (d>=n):
        j = n
        i = d - j
    else:
        j = d
        i = 0
    while i<=m and j>=0:
        if j<=n and i+1<=m:
            m1 = T[i+1][j]
        else: m1=m+n
        if i<=m and j+1<=n:
            m2 = T[i][j+1]
        else: m2=m+n
        if i+1 <= m and j+1 <= n and x[i]==y[j]:
            m3 = T[i+1][j+1]
        else: m3 = m+n
        T[i][j] = 1 + min(m1, m2, m3)
        i, j = i+1, j-1
    d = d-1
return T

```

```

[ ]: def ricostruisci(T, x, y):
    # da T posso ricostruire una soluzione ottima:
    # scendere di riga significa prendere il prossimo carattere di x
    # scendere di colonna significa prendere il prossimo carattere di y
    # devo scendere in diagonale solo se x[i]==y[j]
    m = len(T)
    n = len(T[1])
    z = []
    i, j = 0, 0
    while i<m-1 or j<n-1:
        if i < m-1 and j < n-1 and x[i] == y[j]:
            z.append(x[i])
            i, j = i+1, j+1
        elif i<m and j<n-1 and T[i][j] == T[i][j+1] + 1:
            z.append(y[j])
            j += 1
        else:
            z.append(x[i])
            i += 1
    return z

```

Esecuzione

```

[ ]: x = "alberi"
    y = "libri"

```

```

T = superSeq(x, y)
print(ricostruisci(T, x, y))
print(superSeqRec(x, y))
T = superSeqRecDP(x, y)
print(ricostruisci(T, x, y))

x = "aaaa"
y = "bbbbbb"
T = superSeq(x, y)
print(ricostruisci(T, x, y))
T = superSeqRecDP(x, y)
print(ricostruisci(T, x, y))

print(superSeqRec("alberi", "libri"))
T = superSeq("aaa", "bbbb")
print(T)
print(ricostruisci(T, "aaa", "bbbb"))

```

```

['a', 'l', 'i', 'b', 'e', 'r', 'i']
(7, [['a', 'l', 'i', 'b', 'e', 'r', 'i']])
['a', 'l', 'i', 'b', 'e', 'r', 'i']
['b', 'b', 'b', 'b', 'b', 'b', 'a', 'a', 'a', 'a']
['b', 'b', 'b', 'b', 'b', 'b', 'a', 'a', 'a', 'a']
(7, [['a', 'l', 'i', 'b', 'e', 'r', 'i']])
[[7, 6, 5, 4, 3], [6, 5, 4, 3, 2], [5, 4, 3, 2, 1], [4, 3, 2, 1, 0]]
['b', 'b', 'b', 'b', 'a', 'a', 'a']

```

1.2 Es 2. Percorso crescente più lungo in matrice

Testo

Data una matrice di dimensione $n \times n$ le cui celle sono numerate con numeri distinti che vanno da 1 a n^2 , vogliamo trovare la massima lunghezza possibile per cammini che toccano celle con numerazione crescente e incremento di 1.

I cammini possono partire da una qualunque cella e, nel corso del cammino, dalla generica cella (i, j) ci si può spostare in una qualunque cella adiacente in orizzontale o verticale (vale a dire in una delle celle $(i, j+1), (i+1, j), (i, j-1), (i-1, j)$). La lunghezza di un cammino è data dal numero di nodi toccati dal cammino.

Progettare un algoritmo che risolve il problema in tempo $O(n^2)$

Ad esempio: per la matrice A la risposta è 1 mentre per la matrice B, grazie al cammino 2 -> 3 -> 4 -> 5 -> 6 -> 7, la risposta è 6

Idea

Allocare una matrice T con i percorsi più lunghi già computati inizialmente -1 (non computato) poi si computano tutti con la programmazione dinamica

Soluzione

```
[ ]: def camminoMaxAux(M,i,j,T,v):
    n = len(M)
    # mi fermo se l'elemento corrente non e' il successivo del precedente
    if M[i][j] != v and M[i][j] != v+1 :
        return 0
    # calcolo il massimo tra tutti i percorsi (alto, sinistra, basso,
    ➔destra)
    # se il valore non e' gia' disponibile in T[i][j]
    if T[i][j]<0:
        m1, m2, m3, m4 = 0,0,0,0
        if i-1 >= 0:
            m1 = camminoMaxAux(M, i-1, j, T, M[i][j])
        if j-1 >=0:
            m2 = camminoMaxAux(M, i, j-1, T, M[i][j])
        if i+1 < n:
            m3 = camminoMaxAux(M, i+1, j, T, M[i][j])
        if j+1 < n:
            m4 = camminoMaxAux(M, i, j+1, T, M[i][j])
        # aggiorno T[i][j]
        T[i][j] = 1 + max(m1,m2,m3,m4)
    return T[i][j]

def camminoMax(M):
    n = len(M)
    T = [[-1 for _ in range(n)] for _ in range(n)]
    for i in range(n):
        for j in range(n):
            # calcolo quelli non ancora computati dalla funzione ausiliaria
            ➔ricorsiva
            if T[i][j]<0:
                T[i][j] = camminoMaxAux(M, i, j, T, M[i][j])
    return T
```

Esecuzione

```
[ ]: A =[[3,6,2],[7,1,9],[4,8,5]]
B =[[9,7,6],[8,2,5],[1,3,4]]
T = camminoMax(A)
print(T)
print(max(max(T)))
T = camminoMax(B)
print(T)
print(max(max(T)))
```

```
[[1, 1, 1], [1, 1, 1], [1, 1, 1]]
```

```
1
```

```
[[1, 1, 2], [2, 6, 3], [1, 5, 4]]
```

```
6
```

1.3 Es 3. Sequenza valida di somma minima

Testo

Abbiamo una sequenza $S = (s_1, s_2, \dots, s_n)$ di interi positivi. Una sottosequenza S' di S si definisce valida se per ogni coppia di elementi consecutivi di S almeno un elemento della coppia compare in S' .

Il valore di una sottosequenza valida è la somma dei suoi elementi.

Ad esempio: per $S = (1, 2, 3, 5, 4, 6, 7)$, la sottosequenza $S' = (1, 3, 6)$ non è valida, mentre la sottosequenza $S' = (2, 5, 4, 7)$ è valida ed ha valore 18 e la sottosequenza $S'' = (2, 3, 4, 6)$ è valida ed ha valore 15. - Descrivere un algoritmo che, data la sequenza S , calcola il valore minimo di una sottosequenza valida in tempo $O(n)$. - Descrivere poi un algoritmo che trova una sottosequenza valida di valore minimo.

Idea

Soluzione

```
[ ]: def ricostruisciSV(TP, TU, s):
    # TP e TU sono sufficienti a ricostruire la soluzione ottima
    # res[i] sara' s[i] se s[i] e' nella soluzione ottima
    # e None altrimenti
    res = [None for _ in s]
    n = len(s)
    # l'ultimo elemento sta nella soluzione ottima se TU[n-1]<TP[n-1]
    if TU[n-1]<TP[n-1]:
        res[n-1]=s[n-1]
    for i in reversed(range(n-1)):
        # l'elemento s[i] e' nella soluzione ottima se:
        #     * s[i+1] non e' nella soluzione ottima
        #     * oppure TU[i+1] viene ottenuto da TU[i]
        if res[i+1] == None or TU[i+1]==TU[i]+s[i+1]:
            res[i]=s[i]
    return res

def seqValida(s):
    n = len(s)
    TU = [-1 for _ in s] #somma della seq minima in cui ho preso l'ultimo
    TP = [-1 for _ in s] #somma della seq minima in cui non ho preso
    ↪ l'ultimo
    TU[0], TP[0] = s[0],0
    for i in range(1,n):
        TU[i] = min(TU[i-1]+s[i], TP[i-1]+s[i])
        TP[i] = TU[i-1]
    # il valore della sequenza ottima e' il minimo tra il valore della
    ↪ sequenza ottima contenente l'ultimo
    # e quello della sequenza ottima NON contenente l'ultimo
    return TP, TU, min(TP[n-1], TU[n-1])
```

Esecuzione

```
[ ]: s = [1,2,3,5,4,6,7]
      TP, TU, v = seqValida(s)
      print(v, ricostruisciSV(TP, TU, s))

      s = [1,5,1,1,5,1,1,5,1]
      TP, TU, v = seqValida(s)
      print(v, ricostruisciSV(TP, TU, s))
```

```
13 [None, 2, None, 5, None, 6, None]
6  [1, None, 1, 1, None, 1, 1, None, 1]
```