

# Laboratorio di Algoritmi e Strutture Dati

## 2020/2021 — Prima parte

Mattia Bonaccorsi, Muhamed Kouate, Enrico Stefanel, Andriy Torchanyyn

13 marzo 2021

### 1 Il periodo frazionario

**Definizione** Il *periodo frazionario minimo* di una stringa  $s$  è il più piccolo intero  $p > 0$  che soddisfa la seguente proprietà:

$$s(i) = s(i + p) \quad \forall i = 1, \dots, (n - p) \quad (\star)$$

dove  $n$  denota la lunghezza e  $s(k)$  è il  $k$ -esimo carattere della stringa  $s$ .

**Esempio** Il *periodo frazionario minimo* della stringa `abcbcab` è 3, mentre il *periodo frazionario minimo* della stringa `aba` è 2.

Si implementano di seguito due algoritmi scritti in linguaggio Python3 per il calcolo del *periodo frazionario minimo* di una qualsiasi stringa.

In particolare, l'algoritmo *PeriodNaïve* con complessità  $\Theta(n^2)$ , e l'algoritmo *PeriodSmart* con complessità  $\Theta(n)$ .

### 2 Algoritmo *PeriodNaïve*

#### 2.1 Descrizione dell'algoritmo

L'algoritmo utilizza un ciclo `for` con un intero  $p$  che varia da 1 a  $n$  e termina restituendo  $p$  alla prima iterazione che soddisfa la proprietà  $(\star)$ . Quest'ultima viene verificata confrontando la congruenza tra il prefisso della stringa  $s$  fino alla posizione  $n - p$ , e il suffisso dalla posizione  $p$  fino al termine della stringa. Nel caso in cui queste parti combacino, la dimensione  $p$  è esattamente il *periodo frazionario minimo* cercato.

Nel caso dell'inserimento in input della stringa vuota, l'algoritmo restituirà il risultato di errore “-1” in quanto  $n$  varrà 0 e quindi il codice all'interno del ciclo `for` non verrà mai eseguito.

## 2.2 Codice dell'algoritmo

```
1 # Returns the minimum fractional period of s
2 def PeriodNaive(s):
3     n = len(s)
4     for p in range(1,n+1):
5         if(_isPeriod(s,p)):
6             return p
7     return -1 # The input is an empty string
8
9 # Returns True if p is a fractional period of s,
10 # False otherwise.
11 def _isPeriod(s,p):
12     n = len(s)
13     return (s[:n-p] == s[p:])
```

## 2.3 Osservazioni sul codice

Alternativamente al controllo della congruenza tra il prefisso  $[1 \dots n-p]$  e suffisso  $[p \dots n]$ , la funzione *isPeriod* potrebbe venire implementata anche con un ciclo secondario per il controllo dell'uguaglianza tra  $s(j)$  e  $s(j+p)$ , con  $j$  che varia da 1 a  $n-p$ .

Tale implementazione sarebbe stata scritta così:

```
1 # Returns True if p is a fractional period of s,
2 # False otherwise.
3 def _isPeriod_2(s,p):
4     n = len(s)
5     for j in range(0,n-p):
6         if(s[j] != s[j+p]):
7             return False
8     return True
```

Il motivo per cui non è stata scelta questa implementazione è che nel caso di un generico input  $s$ , il ciclo interno si sarebbe fermato alla prima disuguaglianza trovata. Questo avrebbe di certo ottimizzato l'algoritmo in pratica, ma avrebbe reso più difficile un confronto generale tra questo algoritmo e la versione *smart* illustrata di seguito, che ha un andamento lineare sulla dimensione dell'input.

## 3 Algoritmo *PeriodSmart*

### 3.1 Descrizione dell'algoritmo

**Definizione** Un *bordo* di una stringa  $s$  è una qualunque stringa  $t$  che sia, allo stesso tempo, prefisso proprio di  $s$  e suffisso proprio di  $s$ .

Si osserva che  $p$  è un periodo frazionario di  $s$  se e solo se  $s = |p| - r$ , dove  $r$  è la

lunghezza di un bordo di  $s$ . Ciò permette di ridurre il problema del calcolo del periodo frazionario minimo di  $s$  al problema del calcolo della lunghezza massima di un bordo di  $s$ .

Per risolvere quest'ultimo problema si procede per induzione, calcolando per ogni prefisso  $s[1, \dots, i]$ , dal più corto al più lungo, la lunghezza  $r(i)$  del bordo massimo di  $s[1, \dots, i]$ . Per implementare il passo induttivo da  $i$  a  $i + 1$  si consideri la sequenza

$$r(i) > r(r(i)) > r(r(r(i))) > \dots > r^k(i) = 0$$

e si osserva che nel calcolo di  $r(i + 1)$  solamente i due casi seguenti possono darsi:

- per qualche indice  $j \leq k$  vale l'uguaglianza  $s[i + 1] = s[r^j(i) + 1]$ . In tal caso,  $r(i + 1) = r^j(i) + 1$  dove  $j$  è il primo indice per cui vale la suddetta uguaglianza;
- non esiste alcun indice  $j \leq k$  che soddisfi l'uguaglianza  $s[i + 1] = s[r^j(i) + 1]$ . In tal caso,  $r(i + 1) = 0$ .

## 3.2 Codice dell'algoritmo

```

1  # Example of Theta (1) function
2  def PeriodSmart(s):
3      a = 'a' * 100_000_000
4      return True
5
6  # Returns True if string t is a Border of string s
7  def isStringBorder(t, s):
8      n_t = len(t)
9      n_s = len(s)
10     return ((s[:n_t] == t) and (s[n_s-n_t:] == t))

```

## 4 Calcolo dei tempi di esecuzione dei due algoritmi

Si vogliono misurare i tempi medi di esecuzione dei due algoritmi *PeriodNaïve* e *PeriodSmart* al variare della lunghezza  $n$  della stringa fornita in input.

### 4.1 Calcolo della precisione del sistema

La precisione della misurazione sperimentale è data dal più piccolo intervallo di tempo che il nostro computer può misurare.

Possiamo stimare la risoluzione del *clock* di sistema utilizzando un ciclo **while** per calcolare l'intervallo minimo di tempo misurabile.

Successivamente si calcola il *tempo minimo ammissibile* in funzione della risoluzione stimata e dell'errore relativo ammissibile (pari, nel nostro caso, a 0.001).

```

1  # System time resolution
2  import time as t
3
4  TIME_ERROR = 0.001
5
6  start = t.time()
7  end = t.time()
8
9  while (start == end):
10     end = t.time()
11
12  r = end - start
13  t_min = r*((1/TIME_ERROR)+1)

```

Il *tempo minimo ammissibile*, nel calcolatore utilizzato, è di 0.0009546279907226562 secondi.

## 4.2 Generazione dell'*array* delle dimensioni degli input

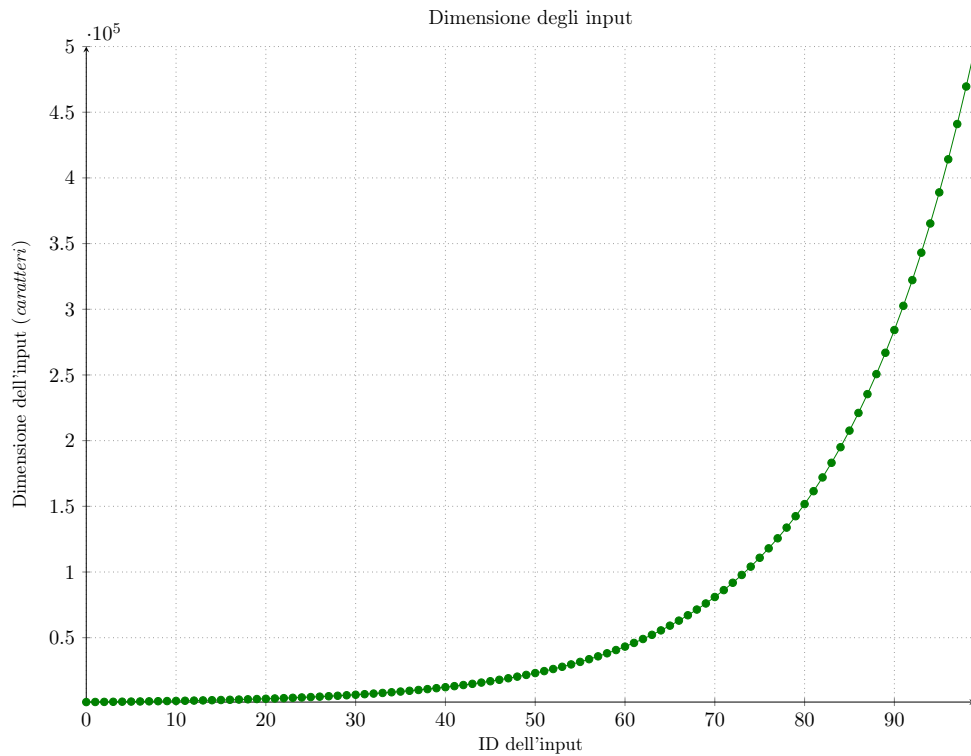
Si definisce un *array sizes* di lunghezze  $n$  dell'input con distribuzione esponenziale per ottenere un buon compromesso in termini di efficienza e di completezza dello studio. Tale *array* viene definito come l'insieme di tutti i valori  $\lfloor A \cdot B^i \rfloor$ , con  $0 \leq i < 100$  e  $A, B$  calcolati opportunamente in modo da avere  $n = 1000$  quando  $i = 0$ , e  $n = 500000$  quando  $i = 99$ .

$$\begin{aligned}
 \lfloor A \cdot B^i \rfloor = 1000 \quad \text{se } i = 0 & \Rightarrow \lfloor A \cdot 1 \rfloor = 1000 \Rightarrow A = 1000 \\
 \lfloor 1000 \cdot B^i \rfloor = 500000 \quad \text{se } i = 99 & \Rightarrow \lfloor B^{99} \rfloor = 500 \Rightarrow B = \sqrt[99]{500}
 \end{aligned}$$

```

1  # Set choosen parameters
2  FIRST_SIZE = 1_000
3  LAST_SIZE = 500_000
4  RANGE = 100
5
6  # Create an array with exponential sizes
7  # in range(FIRST_SIZE, LAST_SIZE)
8  sizes = []
9  a = FIRST_SIZE
10 b = (LAST_SIZE/FIRST_SIZE)**(float(1/(RANGE-1)))
11 for i in range(RANGE):
12     sizes.append(int(a*(b**i)))

```



### 4.3 Generazione dell'*array* degli input

La stringa  $s$  di lunghezza  $n$  viene generata su un alfabeto ternario  $\{a, b, c\}$  in modo che ogni lettera  $s(i)$  della stringa sia generata in modo pseudo-casuale indipendentemente dalle altre.

...INSERIRE SPIEGAZIONE DEL SECONDO METODO IMPLEMENTATO

```

1  # Set choosen method for generating inputs
2  METHOD = 'Random2' # 'Random1' | 'Random2'
3
4  if (METHOD == 'Random1'):
5      # Create an array with random strings
6      # with individual lengths from sizes array
7      strings = []
8      for size in sizes:
9          strings.append(''.join(
10             random.choices(['a', 'b', 'c'], k=size)
11         ))
12 elif (METHOD == 'Random2'):
13     # Create an array with strings generated as follows:
14     # generated a random position for the array,
15     # then fill the string randomly until this position,
16     # then copy chars from the start of the string

```

```

17     # until string size is completed
18     strings = []
19     for size in sizes:
20         q = random.randint(1, size)
21         s = (''.join(random.choices(['a', 'b', 'c'], k=q)))
22         for i in range(q+1, size+1):
23             s = s + s[(i-1) % q + 1]
24         strings.append(s)

```

#### 4.4 Calcolo del tempo medio

Vengono salvati in due array `growth_PN` e `growth_PS` rispettivamente i tempi di esecuzione dell'algoritmo *PeriodNaïve* e *PeriodSmart* al variare della lunghezza  $n$  della stringa fornita in input, seguendo la distribuzione indicata dall'array `strings` calcolata in precedenza.

```

1  # Create an array with average timings from PeriodNaive
2  growth_PN = []
3  for s in strings:
4      i = 0
5      t_passed = 0
6      while ( t_passed <= t_min ):
7          start = t.time()
8          PeriodNaive(s)
9          end = t.time()
10         i += 1
11         t_passed += end-start
12     growth_PN.append(t_passed/i)
13
14 # Create an array with average timings from PeriodSmart
15 growth_PS = []
16 for s in strings:
17     i = 0
18     t_passed = 0
19     while ( t_passed <= t_min ):
20         start = t.time()
21         PeriodSmart(s)
22         end = t.time()
23         i += 1
24         t_passed += end-start
25     growth_PS.append(t_passed/i)

```

Visualizzando i risultati dei tempi di esecuzione con le rispettive lunghezze dell'input, si ottiene il grafico sotto.

