

Soluzione della seconda parte del compito di Calcolatori del 15/01/2020

Si tratta di determinare le lunghezze dell'antiperiodo e del periodo (chiamate rispettivamente h e k) dello sviluppo binario di una frazione p/q , con $0 < p < q$ interi. Usando l'algoritmo dato con i numeri $p=17$, $q=28$, si trova $h=2$ e $k=3$. Infatti, la sequenza ausiliaria $r(t)$, con $t=1,2,\dots$ ($\max t = q$) assume i seguenti valori:

$$\begin{aligned}r(1) &= 17 \\r(2) &= 6 = 17*2 - \mathbf{1}*28 \\r(3) &= 12 = 6*2 - \mathbf{0}*28 \\r(4) &= 24 = 12*2 - \mathbf{0}*28 \\r(5) &= 20 = 24*2 - \mathbf{1}*28 \\r(6) &= 12 = 20*2 - \mathbf{1}*28 \\&\dots\end{aligned}$$

(Nota: I valori $b(t)$ in grassetto sono quelli dello sviluppo binario di $17/28$, che andavano calcolati nella prima parte del compito ma che non servono per la soluzione della seconda parte.) Il primo valore ripetuto della sequenza è $12=r(3)=r(6)$, dopodiché la sequenza prosegue periodicamente con $r(7)=24$, $r(8)=20$ etc. Il periodo è lungo $k = 3$, avendosi $r(t+k) = r(t)$ per ogni $t \geq t'(12)$, dove abbiamo denotato con $t'(r)$ il valore di t nel quale viene calcolato per la prima volta il valore di r . Detto $t''(r)$ il valore di t corrispondente alla prima ripetizione di r , si ha dunque che $k = t''(r) - t'(r)$ per tutti gli r del periodo, e in particolare per il primo r del periodo, ossia 12:

$$k = t''(12) - t'(12) = 6 - 3 = 3$$

La lunghezza dell'antiperiodo sarà il valore di t che precede $t'(12)=3$, ossia

$$h = t'(12) - 1 = 3 - 1 = 2$$

Nel seguito vengono riportati due programmi in assembly 8086 che risolvono il problema.

Programma 1

Questo primo programma si basa sul riempimento di due vettori di memoria:

- `rsequence`, che contiene i successivi valori di $r(t)$ calcolati al crescere di t ;
- `rvisited`, vettore di flags che tiene traccia (flag=1) di quali valori di $r(t)$ siano stati già calcolati, e quali no (flag=0). Questo vettore è inizializzato con 0. Il flag t -simo verrà scritto nella posizione $r(t)$ -sima del vettore.

Alla prima ripetizione di un $r(t')$, rilevata trovando un valore 1 nella posizione $r(t')$ del vettore `rvisited`, i valori di h e k vengono ricavati scorrendo all'indietro il vettore `rsequence` alla ricerca della posizione $t'(r)$ in cui si trova il valore ripetuto.

NOTA: una versione molto meno efficiente di questo programma (che avrebbe l'unico vantaggio di non richiedere l'utilizzo di un vettore di flags) potrebbe, ad ogni t , ricercare il valore di $r(t)$ appena calcolato nei primi $t-1$ valori del vettore `rsequence`.

```
;-----DATI-----
p equ 17          ; costanti < 256, che possono essere usate come variabili sia di tipo byte che word
q equ 28          ; (vedi seguito: mov bl,p (byte) e cmp bx,q (word))

rsequence db q dup (?)      ; vettore (di interi positivi) che contiene gli r(t) via via calcolati (N.B. max t = q)
rvisited  db q dup (0)      ; vettore di flags che tiene traccia di tutti gli r(t) già calcolati (1: calcolato, 0: non calcolato)

;-----CODICE-----

initialization:
    mov si, offset rsequence    ; rsequence è riempito incrementandone via via il puntatore (AM = ind. di registro, con registro si)
    mov cl,1                    ; contatore di iterazioni (= numero di r(t) calcolati) eseguite
    mov bl,p                    ; p è il primo valore della sequenza r(t)
    mov [si],bl                 ; p viene posto nel primo elemento del vettore di memoria rsequence
    xor bh,bh                   ; poiché r(t) sta sempre in un byte, si ha r(t) = bl ma anche r(t) = bx (se si pone bh a 0)
    mov rvisited[bx],1         ; si avanza in questo vettore con AM = base & indice. N.B.: l'indice e' il valore corrente di r(t)

flippercycle:
    shl bx,1                    ; r = 2 r
    cmp bx,q                    ; if r ≥ q then r = r - q
    jnl termination_check
    sub bx,q
```

```

termination_check:
    mov dh, rvisited[bx]           ; se si trova un flag=0, allora si va ad update, altrimenti c'è una ripetizione e si salta a backtrack
    cmp dh, 0
    jne backtrack

update:
    inc cl
    inc si
    mov rvisited[bx], 1           ; si scrive il flag 1 nella posizione r(t) di rvisited
    mov [si], bl                  ; si scrive r(t) nel vettore rsequence
    jmp flippercycle

backtrack:
    mov ch, cl                    ; se siamo qui allora cl=h+k, bl = primo valore di r(t) ripetuto e si = offset rsequence + h+k - 1

countdown:
    mov dl, [si]
    cmp bl, dl                    ; trovata la prima istanza di r(t'') nel vettore rsequence? In tal caso è ch = t'(r) = h+1
    je terminate
    dec si
    dec ch
    jnz countdown

terminate:
    sub ch, 1
    mov al, ch                    ; qui in al c'è h = ch - 1
    sub cl, al
    mov ah, cl                    ; qui in ah c'è k = cl - h

```

Programma 2

Versione più breve ed efficiente della precedente, che non usa il vettore `rsequence`, e pone in `rvisited` (qui ribattezzato `rvisited_t`) l'indice t relativo a $r(t)$ anziché un semplice flag binario. Ciò arricchisce l'informazione contenuta nel vettore, e consente di calcolare h e k alla prima ripetizione del valore $r(t')$, senza dover eseguire la procedura di backtracking usata prima, ma direttamente confrontando l'indice attuale $t''(r)$ con l'indice $t'(r)$ trovato in memoria.

```
;-----DATI-----
p equ 17
q equ 28

rvisited_t db q dup (0) ; vettore di indici che tiene traccia di tutti gli r(t) calcolati (t: calcolato, 0: non calcolato)

;-----CODICE-----
initialization:
    mov cl,1
    mov bl,p
    xor bh,bh
    mov rvisited_t[bx],1

flippercycle:
    shl bx,1
    cmp bx,q
    jl termination_check
    sub bx,q

termination_check:
    mov dh, rvisited_t[bx] ; se si trova un valore 0, allora si va ad update, altrimenti c'è una ripetizione e si salta a terminate
    cmp dh,0
    jne terminate

update:
    inc cl
    mov rvisited_t[bx],cl ; si scrive il valore t nella posizione r(t) di rvisited_t
    jmp flippercycle

terminate: ; se siamo qui allora cl=h+k e dh=h+1
    sub dh,1
    mov al,dh ; qui in al c'è h = dh - 1
    sub cl,al
    mov ah,cl ; qui in ah c'è k = cl - h
```