

liste

ARRAY

DIMENSIONE MASSIMA

PREFISSATA

POSSIAMO ACCEDERE

A OGNI ELEMENTO IN

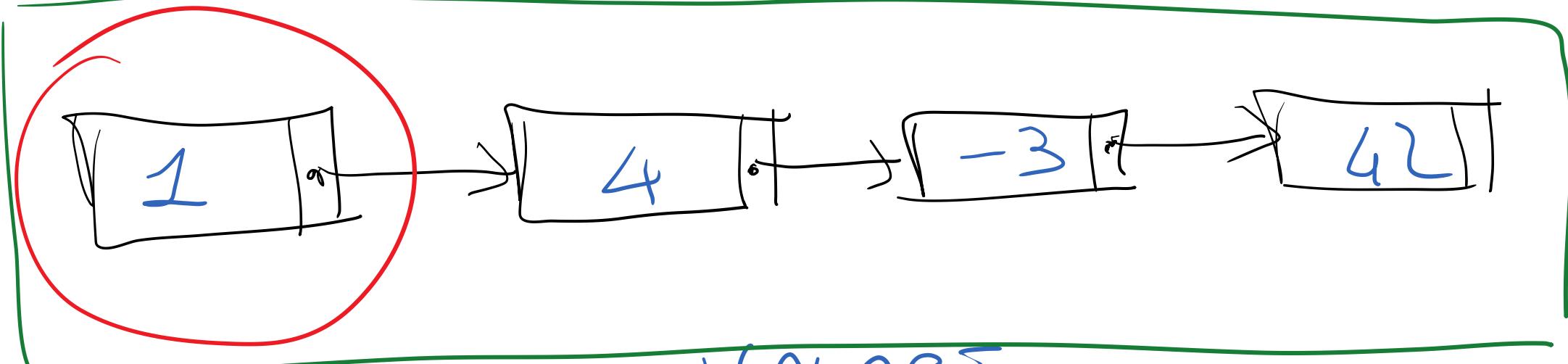
TEMPO COSTANTE $O(1)$

LISTE

- SEQUENZA DI ELEMENTI
- COLLEGAMENTO TRA ELEMENTI
- + DIMENSIONE NON È PROFUMATA

LISTE

LINRED
LIST



NODO
[NODE]

VALORE

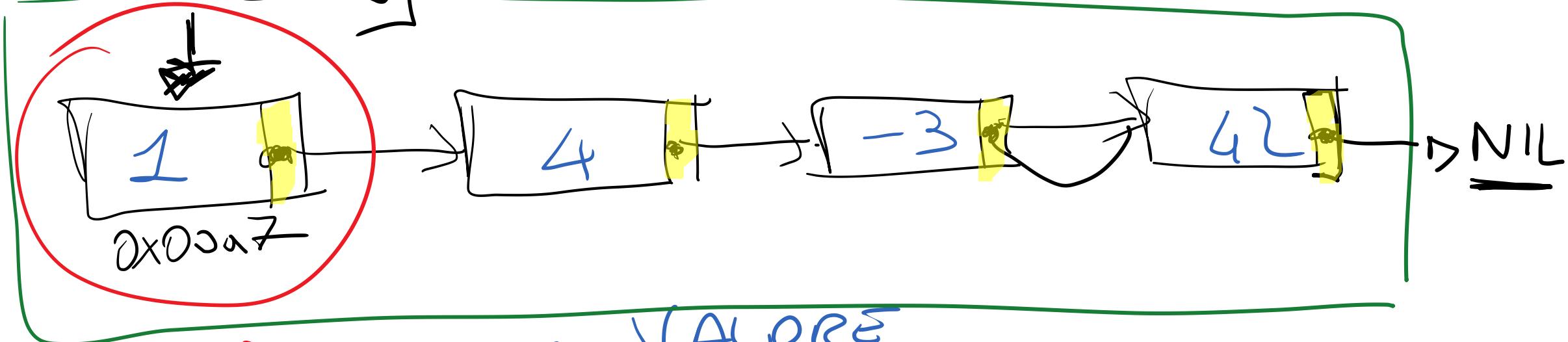
PUNTATORE

(LINK)

LISTA
LINKATA

L1STE

TESTA [HEAD]



NODO
[NODE]

VALORE

PUNTATORE

(LINK)

LINRED
L1ST

LISTA
LINKATA

LISTE LINNATE SEMPLICI

- 1° SEQUENZA DI ELEMENTI
- 2° ~~ELEMENTI COLLEGATI TRA LORO~~
OGNI ELEMENTO È COLLEGATO AL SUCCESSIVO
- 3° DIMENSIONE NON NOTATA A
PRIORI
- 4° ACCESSIBILE TRAMITE UN
PUNTATORE AL PRIMO ELEMENTO
- 5° TERMINATA DA UN PUNTATORE A NIL

L1STE UNICATE SEMPLICI

- HEAD : Nodo *
- tipo di dato

NODO

- VAORE : tipo di dato
- SUCCESSIVO : NODO*

- Scrivere una classe template che implementi la lista
- Scrivere una classe template che implementi il nodo

List

- head: Node<T>*

Node

-val : T

- Next : Node<T>*

OPERAZIONI SULLE LISTE

1. INSERIMENTO

2.

2. ACCESSO

3. RICERCA

4.

4. CANCELLAZIONE

3.

5. ORDINAMENTO

6. COPIA

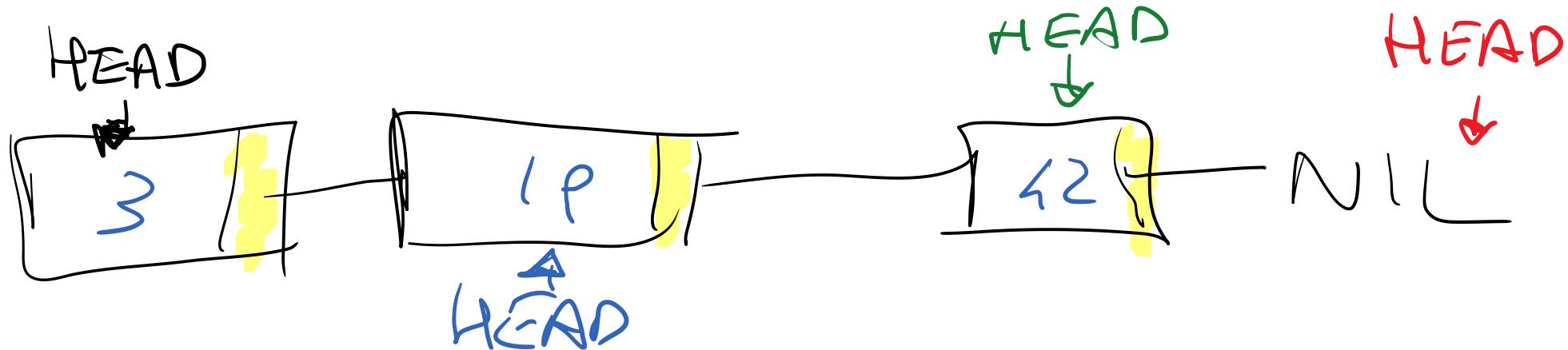
7. CONTROLLO LISTA VUOTA

1.

CONTROLLA

LISTA

VUOTA



LISTA

NON VUOTA

LISTA

NON VUOTA

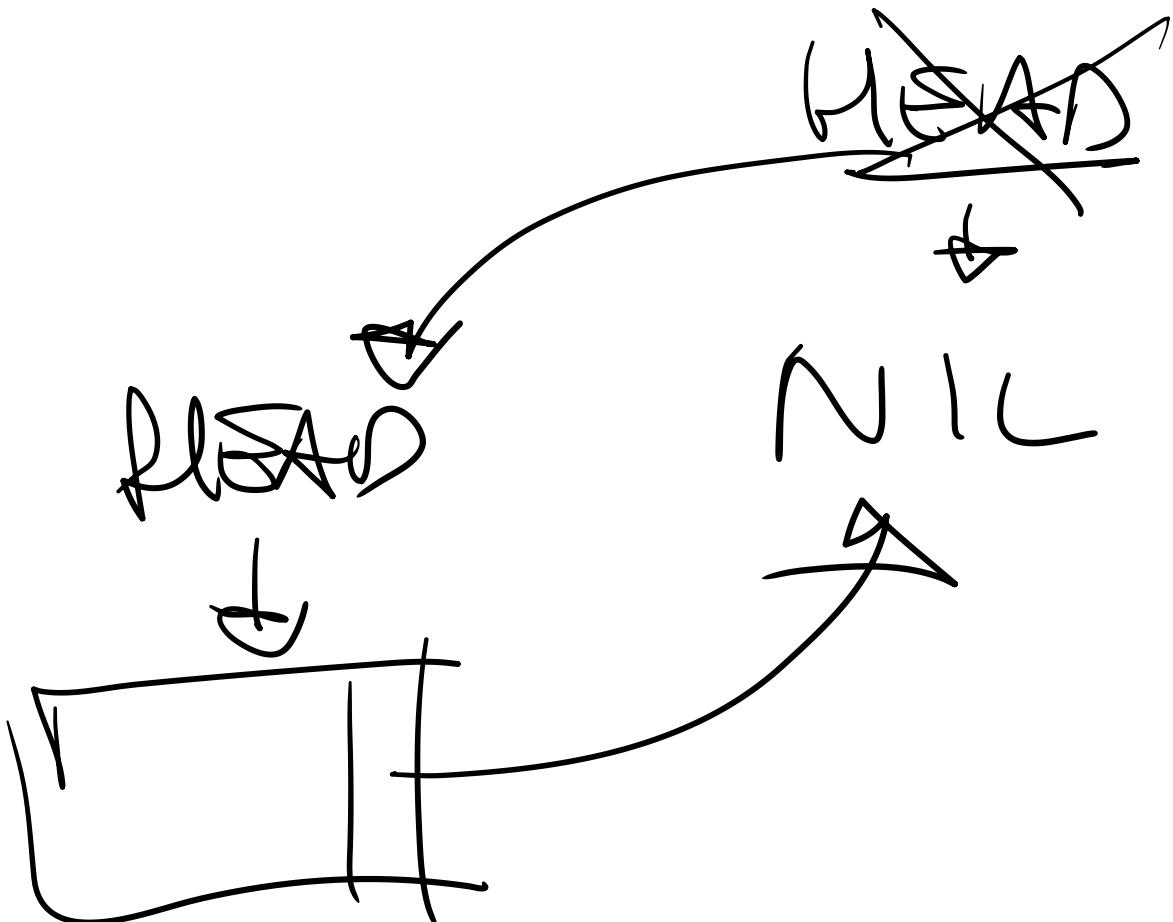
LISTA

NON VUOTA

LISTA

VUOTA

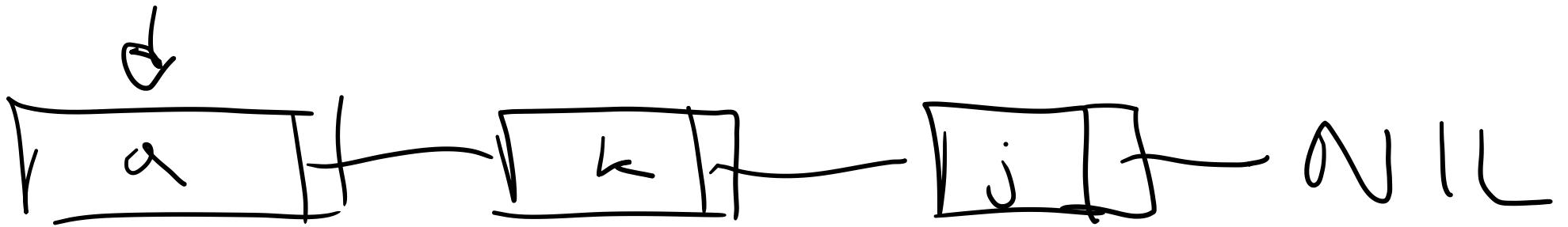
INSERIMENTO



IN LISTA
VUORAA

IN SERIENFO

HEAD

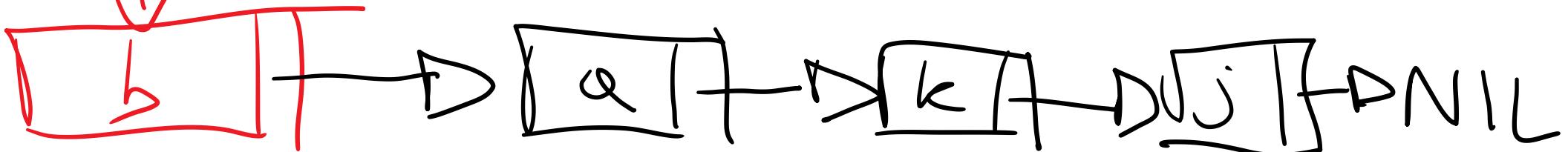


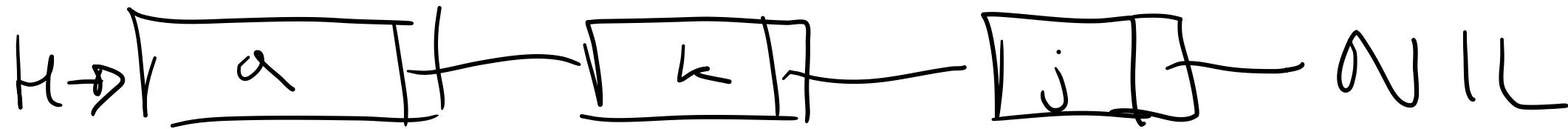
IN

TESFA

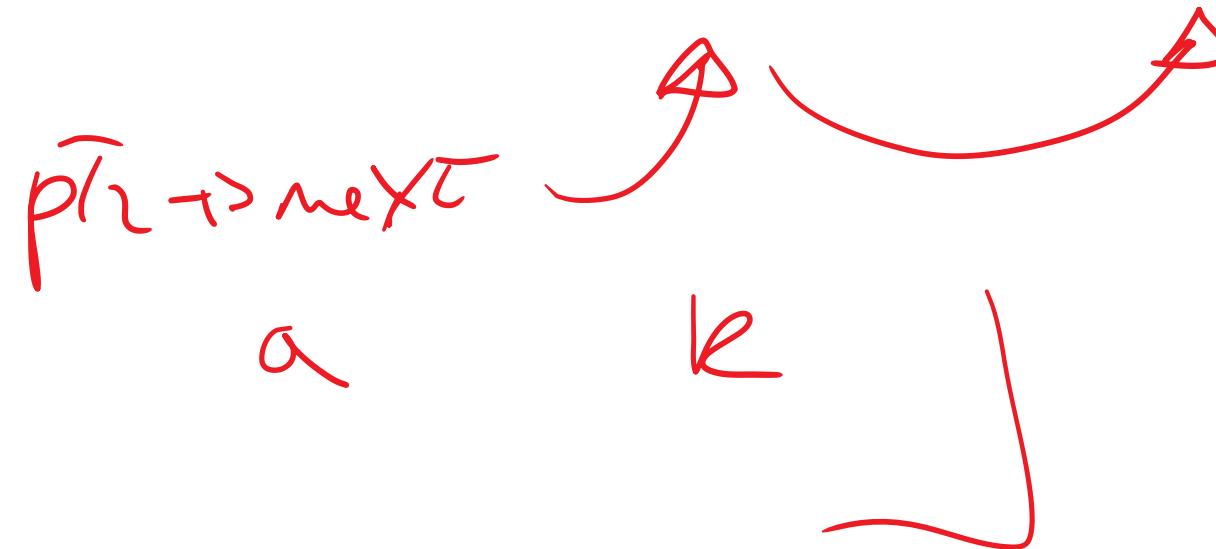
(b)

HEAD





ptr

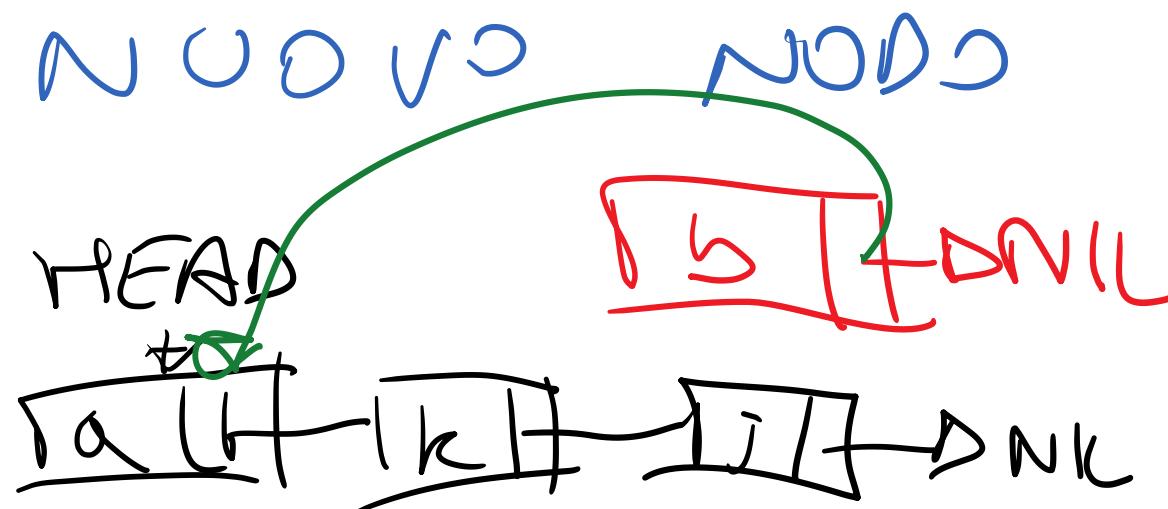




1. CREARE IL NUOVO NODO

2. IL SUCCESSIVO
DEL NUOVO NODO
DEVE ESSERE LA
TESTA DELLA VECCHIA LISTA

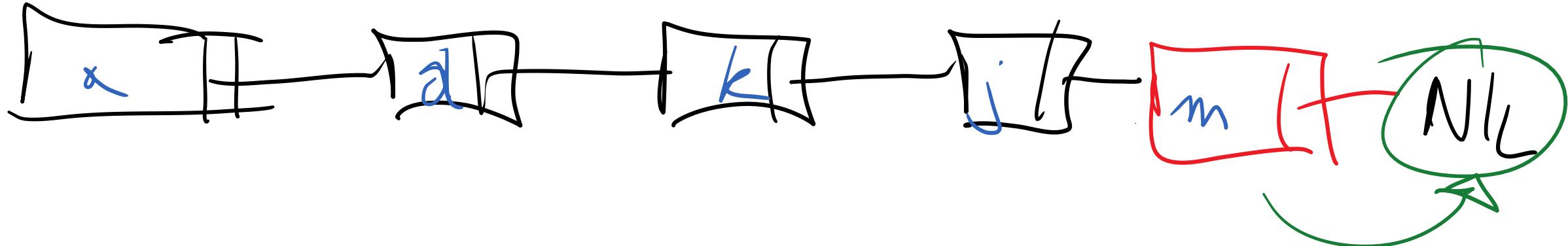
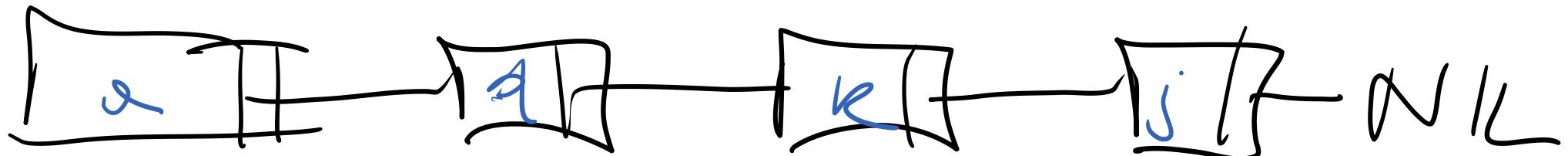
3. AGGIORNARE LA TESTA



INSERIESMO IN FESTA

1. temp \leftarrow Nods(vol)
2. temp.next \leftarrow head
3. head \leftarrow temp

INSERIMENTO IN CODA



INSERIMENTO IN CODA

1. SE LA LISTA È UVUOLA, INSERISCI
IN TESTA
2. SE LA LISTA NON È UVUOLA
 - a. SCORRERE LA LISTA FINO
ALL'ULTIMO ELEMENTO
 - b. INSERIRE L'ULTIMO ELEMENTO
CREARE UN NUOVO NODO
FAR PUNTARE IL VECCHIO NEXT AL NUOVO
NODO

OUTLINE 1/105/2022

C RARE DNA LLSFA

VÉRIFICA RE SE È VVUTA

INSERIRE IN TESTA

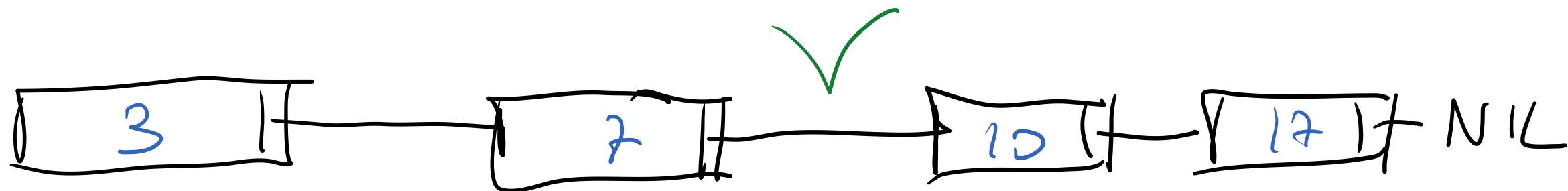
INSERIRE IN CODA

INSERIRE IN POSIZIONI INFÉRSOLE
(INSER. ORDINATO)

CANCELLATIONS

INSERIMENTO

ORDINATO



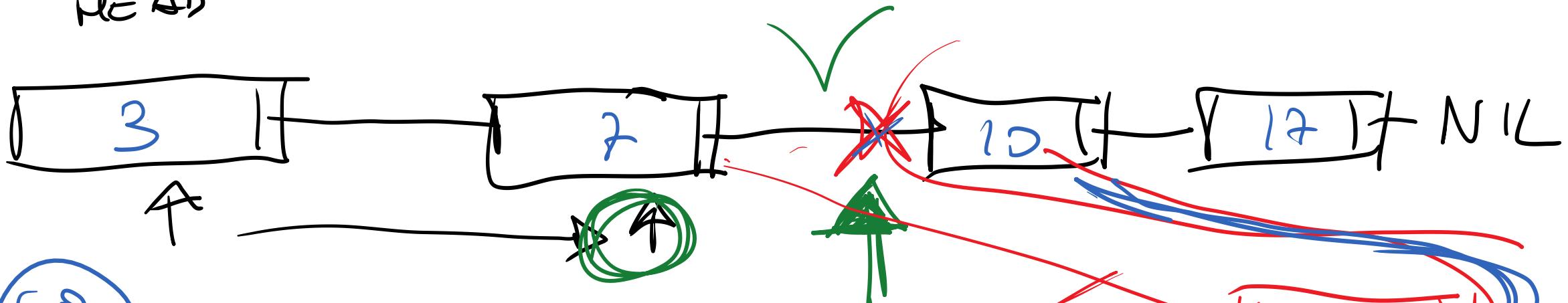
(3)

- SCORRERE LA LISTA
PER TROVARE LA POSIZIONE
CORRETTA
- "STACCARSI" E COLLEGARE
I NUOVI NODI
- SOSTITUIRE I CONGEGNATI

INSERIMENTO

ORDINATO

HEAD



CURRENT

→ 7

NEXT

→ 10

NUOVO

→ 9

①

• ③. NEXT =

• ⑦. NEXT

• ⑦. NEXT = ⑨

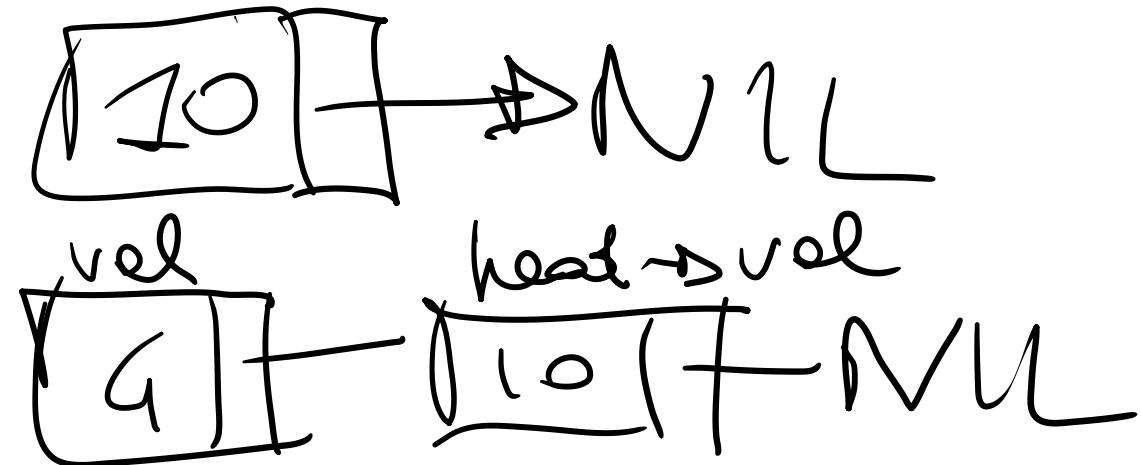
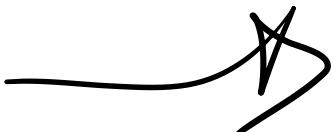
ASS.

La liste \bar{x} ordinaire

DEF.

Une liste vuote \bar{x} ordinata

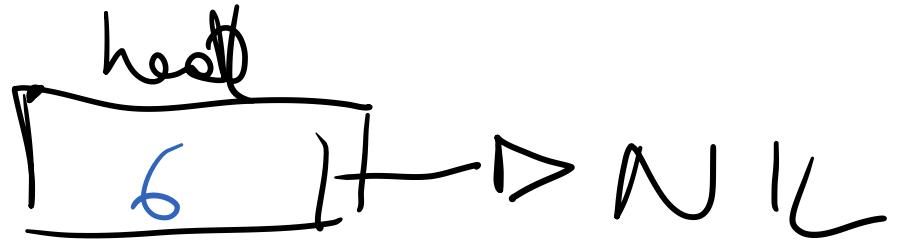
④



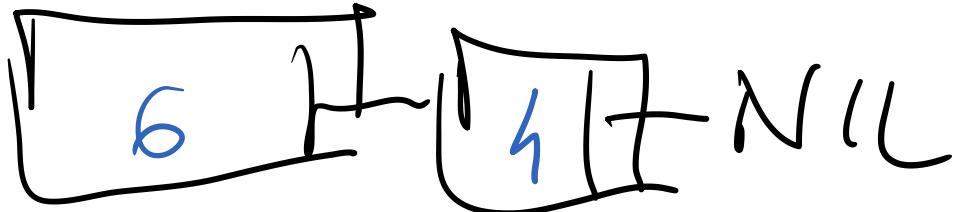
esercizio

- Modificare il codice dell'inserimento ordinato in modo che sia possibile inserire sia in ordine ascendente (quello che abbiamo fatto adesso) che in ordine discendente
- Suggerimento: scrivere due nuovi metodi e selezionare l'inserimento appropriato attraverso un parametro

CANCELLATION



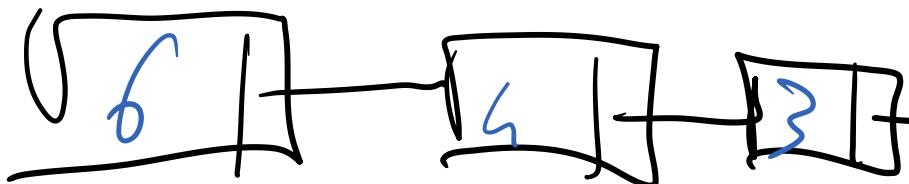
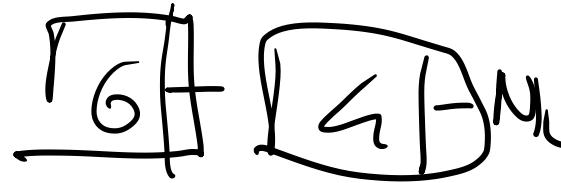
DELETE (6)



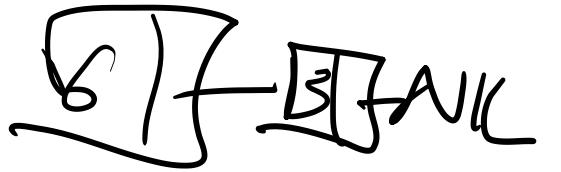
DELETE
HEAD

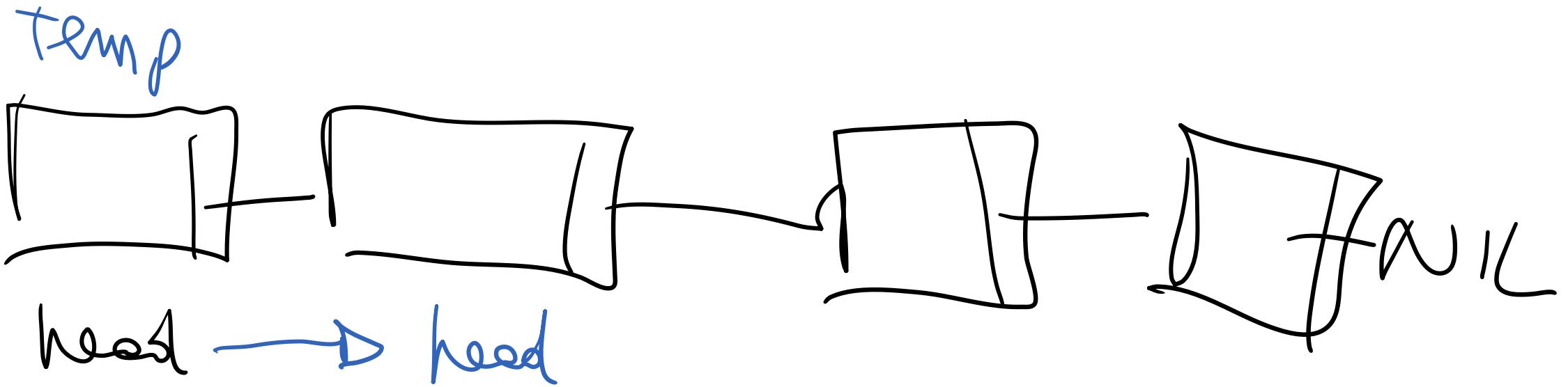


DELETE
FAIL

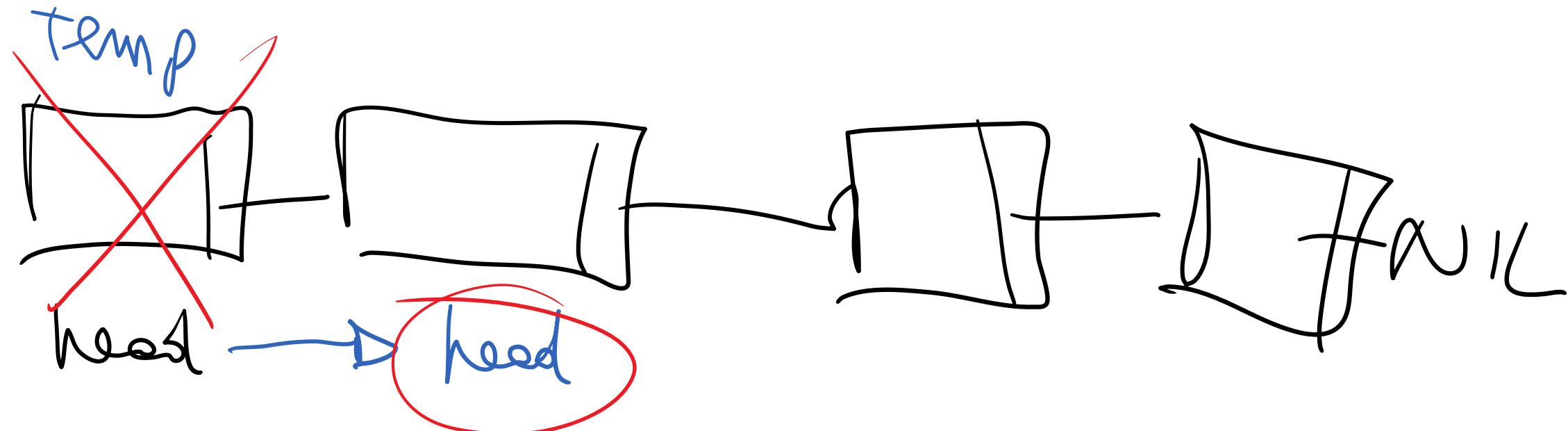


DELETE(4)

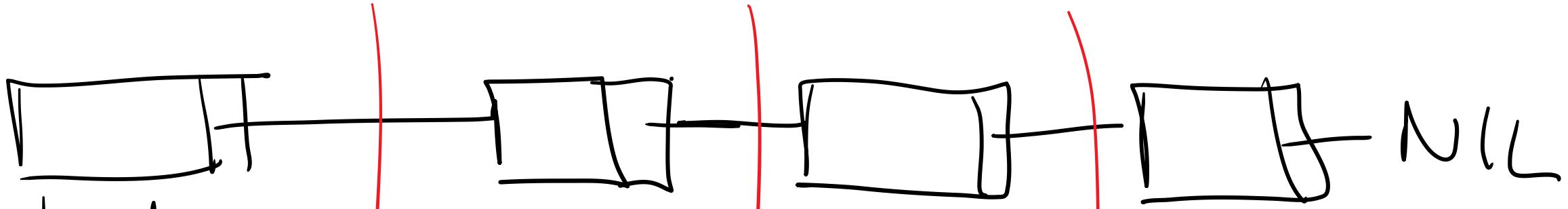




need → need



need → need



head

cur

prev →

prev



cur



prev

cur

prev

cur

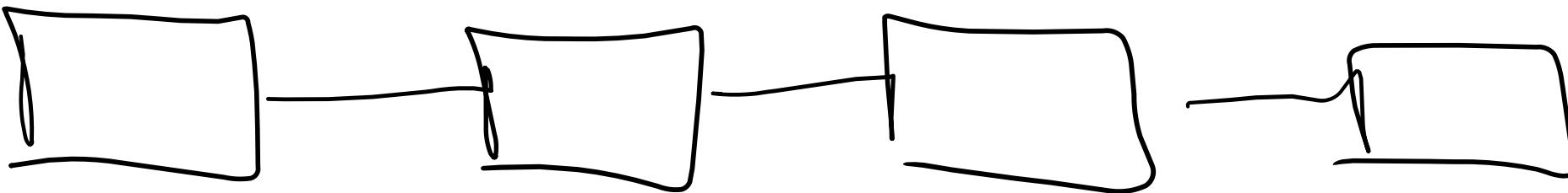
1

2

3

esercizi

- Aggiungere alla classe lista un contatore che tenga conto del numero di elementi inseriti, e quindi della dimensione della lista
- Aggiungere un puntatore alla coda e modificare tutti i metodi che accedono alla coda
- Implementare l'operatore di accesso ([]) sfruttando la conoscenza del numero di elementi inseriti (potrebbe richiedere modifiche al nodo)
- Valutare la complessità computazionale di inserimento e cancellazione sia della lista implementata a lezione che della lista con le modifiche apportate.

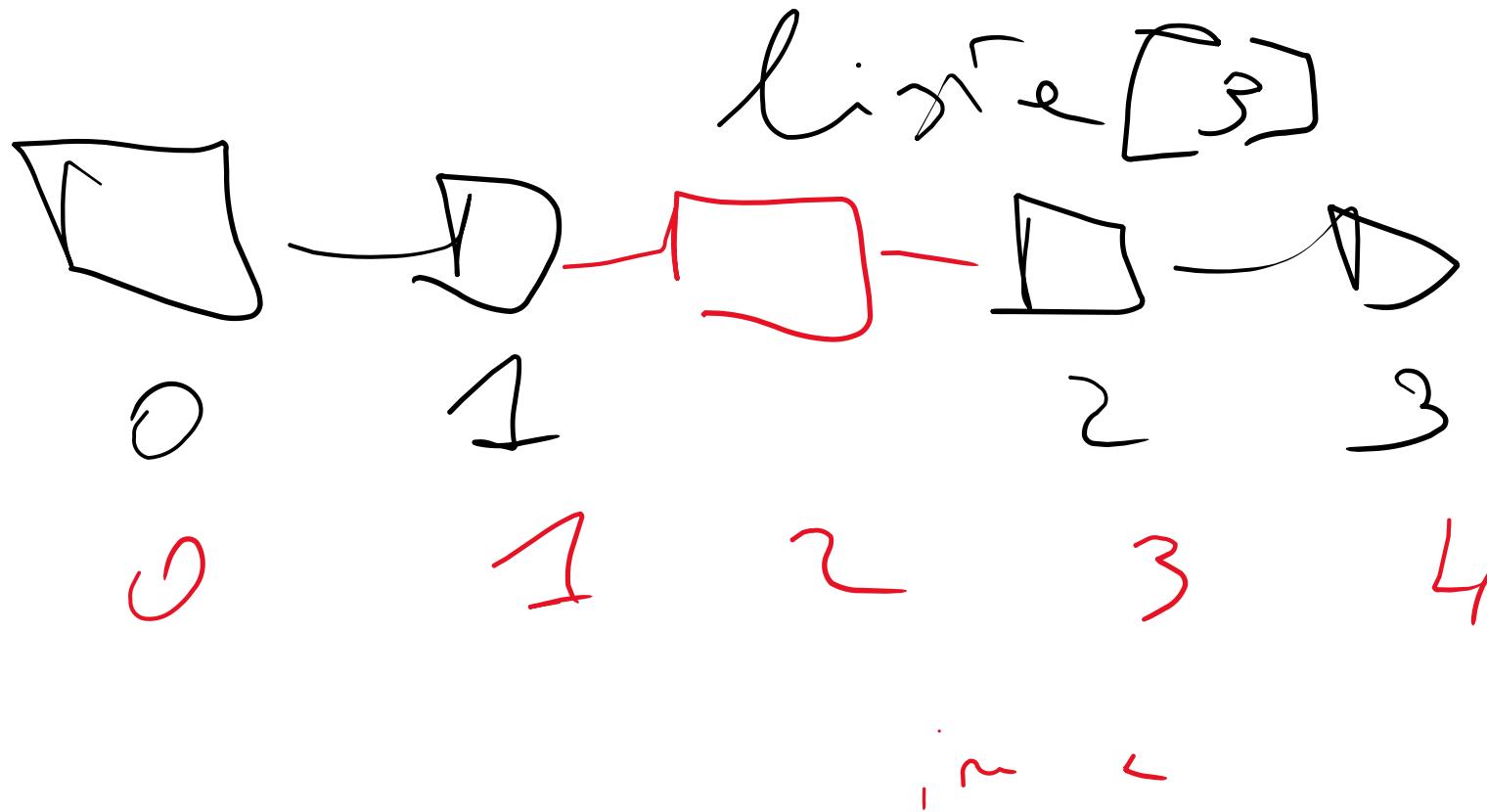


4 node

int size =

insert \rightarrow size++;

remove \rightarrow size--)



Liste Simple

n = elementi

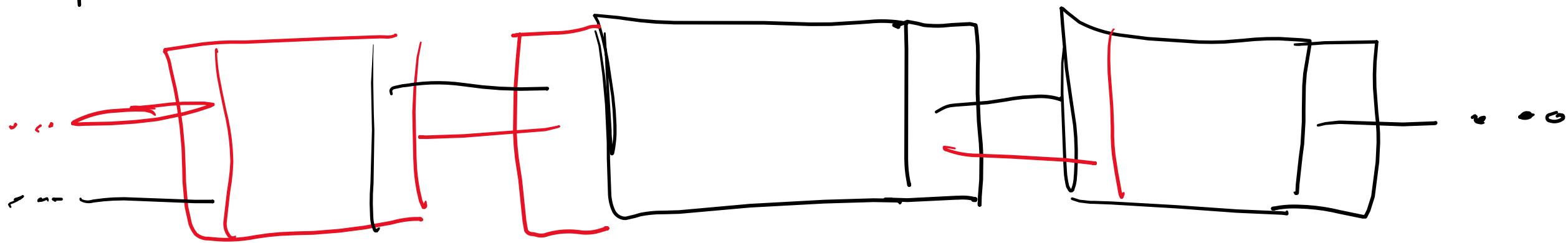
INSERT - READ $\rightarrow O(1)$

INSERT - TAIL $\rightarrow O(n)$

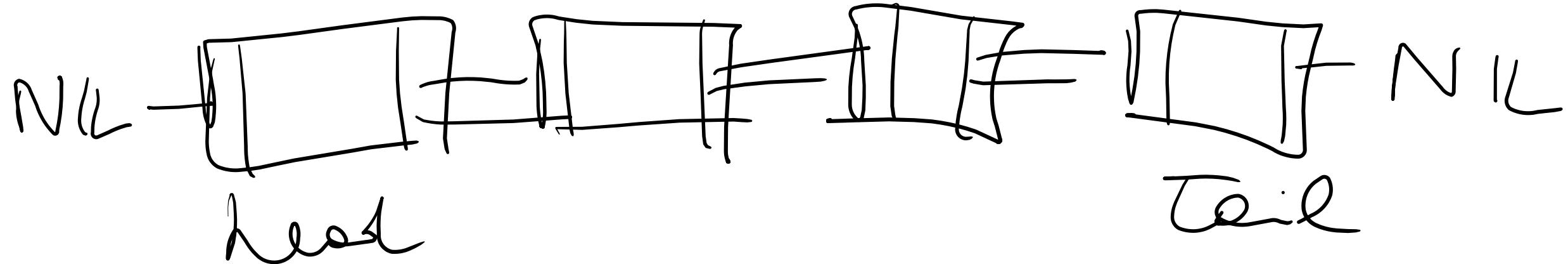
(INSERT-TAIL con PUNT. ALLA CODA $\rightarrow O(1)$)

LISSE DOPPIAMENTE LINKATI

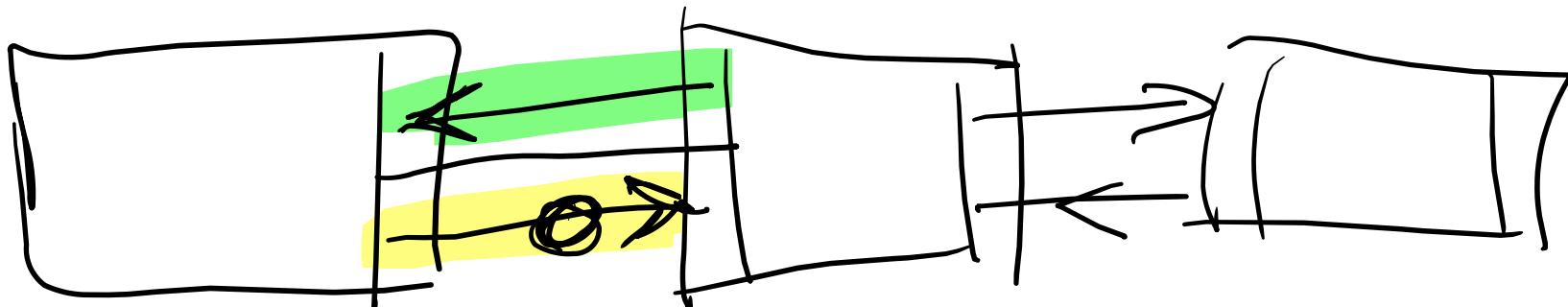
NODO



LISSA



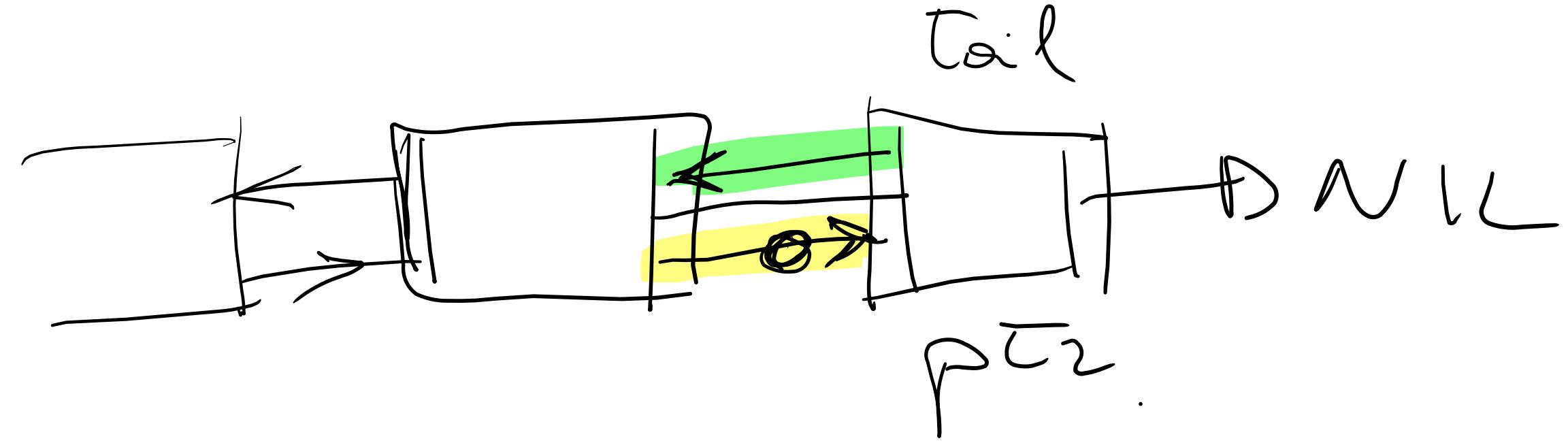
head



ptr

ptr->next

ptr->next->prev

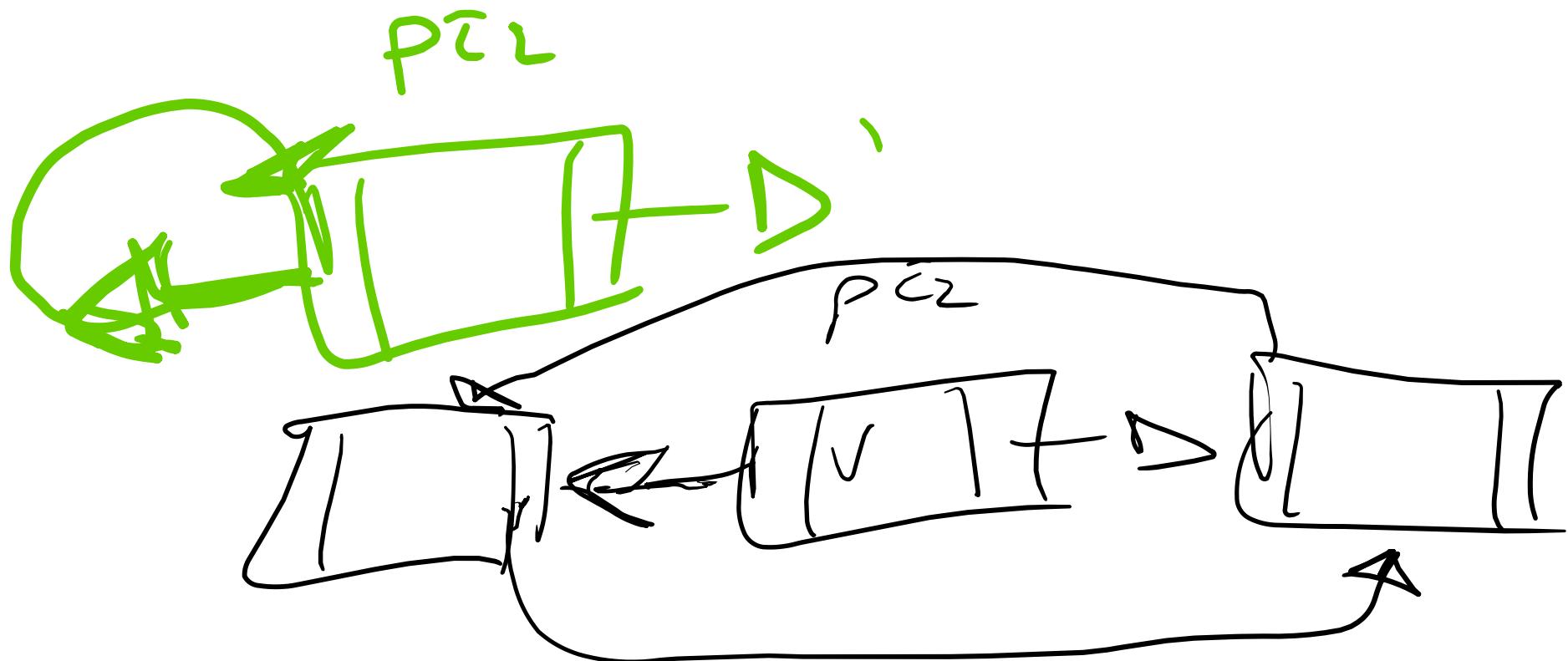


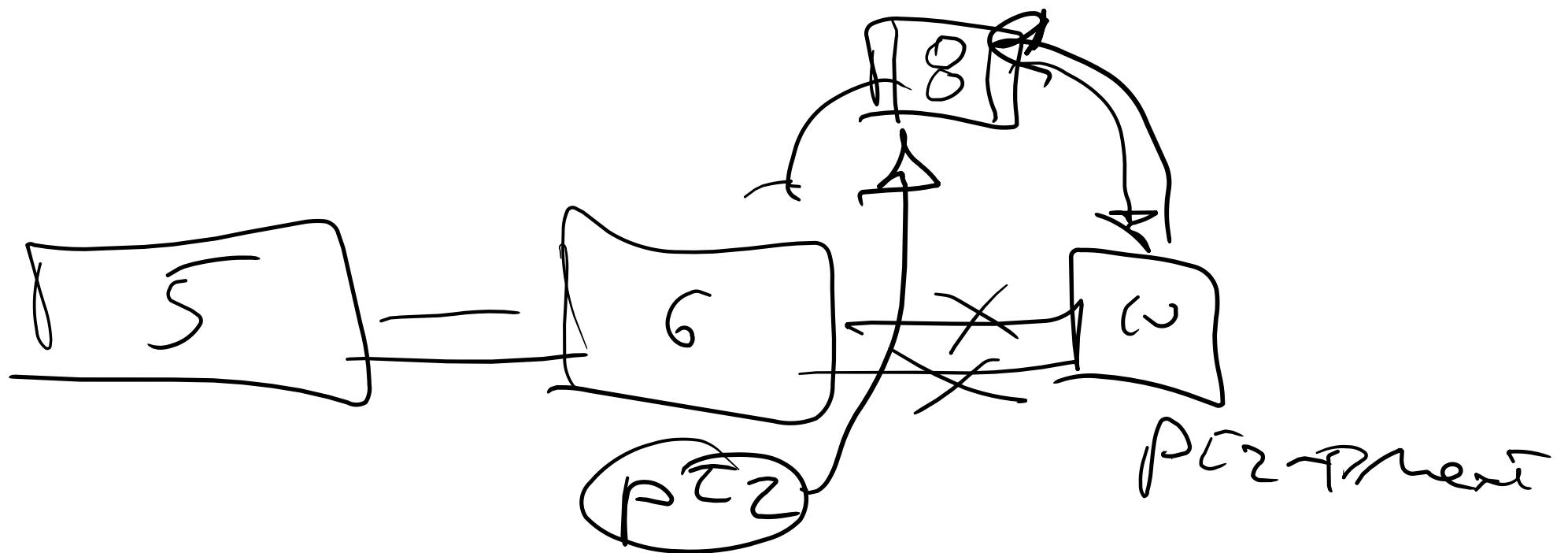
$\bar{ptr} \rightarrow prev$

$\bar{ptr} \rightarrow prev \rightarrow next$

esercizio

- Implementare l'inserimento ordinato e la cancellazione di un elemento dato il valore nelle DLLList





$pInsert \rightarrow prev = p\bar{c}_2$

$Colseit \rightarrow next = p\bar{c}_2 \rightarrow next$

$p\bar{c}_2 \rightarrow next \rightarrow prev = Colseit$

$p\bar{c}_2 \rightarrow next = Colseit$