

# Psuedo kode

## OPPGAVE 1A

### **push\_back**

loop til arrayen er ferdig

- Loop finner slutten av elementet
- Loopen setter inn elementet bakerst i noden

loop (  $i < \text{lengde av array}$  )

If  $i$  er på slutten

Then sette in element

### • **push\_front**

$E \Rightarrow \text{element}$

$A \Rightarrow \text{det vi vil sette inn}$

Vanlig liste  $E > E > E > E$

Etter metoden  $A > E > E > E > E$

Finner første node i lenketlisten

Setter in elementet før det første elementet

(går inni den første noden)

$\text{currentNode} = \text{nyNode}$

$\text{nyNode.neste} = \text{currentNode}$

### • **push\_middle**

$\text{setinn}((k + 1)/2, \text{nyElement}) \{$

    loop ( $k+1/2$  ganger) gjennom lenketlisten og når vi kommer til den noden

$\text{currentNode} = \text{nyElement}$

$\text{nyElement.neste} = \text{currentNode}$

$\}$

Vi vil få dette før og etter setINN metoden:

$E \Rightarrow \text{element} // A \Rightarrow \text{det vi vil sette inn}$

$E > E > E > E$

$E > E > A > E > E$

- **get**

Get (i) {

    loop (i ganger) gjennom lenketlisten og når vi kommer til den noden

        return currentNode

}

### **Oppgave b**

Se koden

### **OPPGAVE C**

Push back:  $O(n)$

Push front:  $O(1)$

Push middle:  $O(n)$

Get:  $O(n)$

### **OPPGAVE D**

Fordi hvis  $N$  blir begrenset og antatt at java kan maksimalt ha en begrensning på  $10^6$ , så fordi vi alltid antar det verste tilfelle, antar vi alltid at  $O(10^6)$  som kan skrives til  $O(1)$ . Dette gjør at det alltid blir konstant tid.

### **Sortering**

Se koden.

### **Eksperimenter**

- Stemmer ganske bra, her er forskjellen mellom merge sort og insertionsort, N ble < 4000 så insertion sort brukte mye mer tid.

J Lenketliste.java 6		J Merge.java U		J Main.java U		random_10000_results.csv U ×		J Sorter.java U		J Insertionsort.java U	
oblig1 > random_10000_results.csv											
4838	4836,	5780667,	5775843,	7856,	39654,	45030,	305				
4839	4837,	5781021,	5776196,	7400,	39489,	45041,	313				
4840	4838,	5783622,	5778796,	7406,	39557,	45052,	301				
4841	4839,	5786055,	5781228,	7571,	39542,	45063,	306				
4842	4840,	5788726,	5783898,	8086,	39655,	45074,	318				
4843	4841,	5792447,	5787618,	7424,	39708,	45085,	340				
4844	4842,	5796885,	5792055,	7429,	39733,	45096,	302				
4845	4843,	5800030,	5795199,	7752,	39712,	45107,	324				
4846	4844,	5801686,	5796854,	10775,	39632,	45118,	431				
4847	4845,	5802340,	5797507,	7599,	39849,	45129,	303				
4848	4846,	5802775,	5797941,	7557,	39612,	45140,	306				
4849	4847,	5805896,	5801061,	7765,	39661,	45151,	383				
4850	4848,	5805974,	5801138,	9502,	39509,	45162,	482				
4851	4849,	5806369,	5801532,	11882,	39520,	45173,	301				
4852	4850,	5809915,	5805077,	7458,	39629,	45184,	297				
4853	4851,	5810911,	5806072,	7964,	39711,	45195,	305				
4854	4852,	5814199,	5809359,	7465,	39771,	45206,	301				
4855	4853,	5818980,	5814139,	7454,	39677,	45217,	305				
4856	4854,	5822051,	5817209,	7445,	39731,	45228,	301				
4857	4855,	5823428,	5818585,	8922,	39765,	45239,	318				
4858	4856,	5825989,	5821145,	7542,	39851,	45250,	303				
4859	4857,	5830125,	5825280,	8669,	39804,	45261,	304				
4860	4858,	5830942,	5826096,	7473,	39711,	45272,	302				
4861	4859,	5832303,	5827456,	7550,	39780,	45283,	307				
4862	4860,	5835673,	5830825,	7583,	39658,	45294,	301				
4863	4861,	5839307,	5834458,	7629,	39708,	45305,	300				
4864	4862,	5841772,	5836922,	7479,	39923,	45316,	303				
4865	4863,	5843664,	5838813,	8112,	39931,	45327,	309				
4866	4864,	5843776,	5838924,	7595,	39800,	45338,	302				
4867	4865,	5845105,	5840252,	7559,	39986,	45349,	307				
4868	4866,	5848030,	5843176,	7580,	39780,	45360,	302				
4869	4867,	5852154,	5847299,	7785,	39719,	45371,	316				
4870	4868,	5855136,	5850280,	7721,	39785,	45382,	305				
4871	4869,	5859974,	5855117,	7567,	40078,	45393,	335				
4872	4870,	5862714,	5857856,	7510,	40077,	45404,	303				
4873	4871,	5863705,	5858846,	7740,	40051,	45415,	321				
TERMINAL PORTS PROBLEMS 33 OUTPUT DEBUG CONSOLE											

- Man kan legge merke til at insertion sort starter ganske bra og raskt når den har veldig få swaps, sånn 200 swaps og 200 comparisons, og insertion klarer å gi ganske raske results som i forhold til merge sort er også raskere med noen millisekunder, problemet blir at insertion sort bygger opp swaps og comparisons mye raskere enn merge sort, når merge sort er på 200 swaps og comparisons så er insertionsort allerede på 2000 swaps og comparisons. Det som overasket meg veldig mye var hvor effektivt insertion sort er på nesten sorterte lister enn merge sort.

- Bilde nedenfor viser insertion sort som klarer kjøretiden ganske bra på lav teskel

5,	7,	4,	0,	1,	3,	7
6,	12,	9,	0,	3,	4,	11
7,	18,	15,	0,	2,	6,	0
8,	25,	21,	0,	3,	8,	0
9,	28,	23,	0,	7,	10,	0
10,	35,	29,	1,	7,	12,	2
11,	36,	29,	0,	9,	14,	0
12,	46,	38,	1,	11,	16,	1
13,	50,	41,	1,	11,	18,	1
14,	56,	46,	1,	13,	20,	0
15,	60,	49,	0,	17,	23,	1
16,	69,	57,	0,	13,	26,	1
17,	72,	59,	0,	19,	29,	1
18,	87,	73,	1,	17,	32,	2
19,	97,	82,	1,	20,	35,	1
20,	101,	85,	1,	26,	38,	1
21,	112,	95,	1,	27,	41,	1
22,	113,	95,	1,	29,	44,	1
23,	116,	97,	1,	35,	47,	1
24,	126,	106,	1,	35,	50,	1
25,	147,	126,	1,	36,	53,	1
26,	159,	137,	1,	38,	56,	1
27,	176,	153,	1,	44,	59,	1
28,	182,	158,	2,	44,	62,	1
29,	189,	164,	2,	44,	65,	2

- Nedenfor bilde ser vi hvordan insertion sort faller off +ratio

82,	1933,	1858,	28,	205,	296,	6
83,	1936,	1860,	28,	207,	301,	5
84,	1980,	1903,	29,	217,	306,	5
85,	2050,	1972,	28,	224,	311,	7
86,	2053,	1974,	31,	248,	316,	5
87,	2089,	2009,	33,	250,	321,	7
88,	2129,	2048,	31,	238,	326,	5
89,	2191,	2109,	31,	269,	331,	7
90,	2270,	2187,	29,	260,	336,	11
91,	2323,	2239,	38,	269,	341,	9
92,	2333,	2248,	37,	269,	346,	6
93,	2400,	2314,	39,	268,	351,	8
94,	2425,	2338,	41,	278,	356,	8
95,	2454,	2366,	39,	282,	361,	8
96,	2542,	2453,	21,	286,	366,	5
97,	2630,	2540,	23,	281,	371,	5
98,	2695,	2604,	22,	280,	376,	5

- Av de to jeg har testet vil jeg bruk insertion sort for lav teskel og merge sort for større operasjoner. Det er også mulig å bruke andre algoritmer og teste dem.
- Når inputfilen er nesten sortert så funker insertion sort veldig bra, spesielt gjo mer elemter som blir lagt til, mens merge sort funker veldig bra på random sorterte lister spesielt gjo større innhold de har.

- Jeg har observert mellom insertion sort og merge sort. Jeg har lagt merke til at insertion sort funker ganske raskt på små arrays som har lite elementer i seg, mens merge sort blir mye mer effektivt gjo større arrayen blir, så stor effektivitet at insertion sort kunne ikke holde seg sammenlignet med merge sort, jeg ventet... ok mindre 2 minutter i loading screen.
- Dette stemte med at insertion sort er  $O(n^2)$  og merge sort er  $O(n \log(n))$  og jeg ble ikke særlig overasket over at det ble så stor forskjell i kjøretid når det kom til random\_10000, men ble veldig overasket over nearly\_sortet\_1000.