## DMA uge 1, løsninger til nogle af tirsdagens opgaver

- 1 (a) T1(A, n) returnerer summen af indgangene i A, så T1([2, 3, 1, 4, 3], 5) returnerer 13 og T1([0, -1, 1], 3) returnerer 0.
- 1 (b) T1(A, n, y) tæller hvor mange gange værdien y forekommer i A og returnerer antallet. Så T2([2, 3, 4, 2], 4, 2) returnerer 2 og T2([2, 3, 4, 2], 4, 3) returnerer 1.
- 1 (c) T3(A, n) løber igennem A og bytter om på to elementer hver gang det til højre er mindre. T3([7, 10, 12, 2], 4) returnerer [7, 10, 2, 12].
- 1 (d) T3(A, n) returnerer et array B af størrelse n sådan at  $B[i] = A[0] + A[1] + \ldots + A[i]$ . T4([7, 10, 12, 2], 4) returnerer [7, 17, 29, 31].
- 1 (e) Når i=0 udføres linjen 1 gang, når i=1 udføres den 2 gange, osv., og til sidst når i=n-1 udføres den n gange. I alt  $1+2+\ldots+n=\frac{n(n+1)}{2}$  gange.
- 1 (f) Vi laver en variabel s, som er summen af indgangene i  $A[0 \dots i]$ , se nedenstående funktion T4Fast. Den har lineær køretid, idet vi kun har én løkke hvor indmaden tager konstant tid, så antallet af operationer er højst  $c \cdot n$  for en konstant c > 0.

```
T4Fast(A,n)

let B be a new array of size n

s=0

for i=0 to n-1

s=s+A[i]

B[i]=s

return B
```

2 (a) Nedenstående funktion FindMin returnerer index til den mindste indgang.

```
\operatorname{FindMin}(A,n)
min = 0
\text{for } i = 0 \text{ to } n-1
\text{if } A[i] < A[min]
min = i
\text{return } min
```

2 (a) Nedenstående funktion Sum100 afgør om to indgange i A summer til 100.

```
\begin{aligned} &\operatorname{Sum} 100(A,n) \\ &\operatorname{for}\ i = 0\ \operatorname{to}\ n - 1 \\ &\operatorname{for}\ j = i + 1\ \operatorname{to}\ n - 1 \\ &\operatorname{if}\ A[i] + A[j] == 100 \\ &\operatorname{return}\ \operatorname{True} \end{aligned}
```