

# Forelesning 4 — torsdag den 28. august

## 1.10 Rekursjon

**Merknad 1.10.1.** Hvert tall i sekvensen

$$1, 2, 4, 8, 16, \dots$$

er to ganger det foregående. Hvordan kan vi beskrive sekvensen formelt?

Vi kan ikke skrive ut hele sekvensen uansett hvor mye tid vi har: sammenlign med Merknad 1.4.1. Istedentfor benytter vi en type definisjon som kalles rekursjon.

**Terminologi 1.10.2.** Anta at vi ønsker å definere et heltall  $u_n$  for hvert naturlig tall  $n$ . *Rekursjon* sier at vi kan gjøre det på følgende måte:

- (1) Definer  $u_1, u_2, \dots, u_r$ , hvor  $r$  er et gitt naturlig tall.
- (2) La  $m$  være et naturlig tall som er større enn eller likt  $r$ . Hvis det antas at heltallet  $u_i$  har blitt definert for alle de naturlige tallene slik at  $r \leq i \leq m$ , definer heltallet  $u_{m+1}$ .

**Merknad 1.10.3.** I Merknad 1.4.3 så vi at induksjon gir en algoritme for å konstruere et bevis. På en lignende måte gir rekursjon en algoritme for å definere det  $n$ -te naturlige tallet i en sekvens, for et hvilket som helst naturlig tall  $n$ :

- (i) Etter å ha fullført Steg (1) i Terminologi 1.10.2, har vi definert alle heltallene i sekvensen opp til det  $r$ -te;
- (ii) Steg (2) i Terminologi 1.10.2 fastslår at vi da kan definere det  $(r + 1)$ -te heltallet i sekvensen;
- (iii) Steg (2) i Terminologi 1.10.2 fastslår at vi da kan definere det  $(r + 2)$ -te heltallet i sekvensen;
- (iv) Steg (2) i Terminologi 1.10.2 fastslår at vi da kan definere det  $(r + 3)$ -te heltallet i sekvensen;
- (v) Slik fortsetter vi til vi når det naturlige tallet vi er interessert i.

**Eksempel 1.10.4.** Følgende definerer en sekvens ved rekursjon.

- (1) Det første heltallet i sekvensen er 1. Med andre ord er  $u_1 = 1$ . Ved å la  $r$  være 1, har vi dermed fullført Steg (1) i Terminologi 1.10.2.

- (2) La  $m$  være et naturlig tall. Anta at det  $i$ -te heltallet i sekvensen, det vil si  $u_i$ , har blitt definert for alle de naturlige tallene  $i$  slik at  $1 \leq i \leq m$ . Da definerer vi heltallet  $u_{m+1}$  til å være  $2u_m$ . Ved å la  $r$  være 1, har vi dermed fullført Steg (2) i Terminologi 1.10.2.

La oss se hvordan algoritmen i Merknad 1.10.3 ser ut for denne sekvensen.

- (i) Ut ifra (1) er 1 det første heltallet i sekvensen.
- (ii) Fra (i) og (2) følger det at  $2 \cdot 1 = 2$  er det andre heltallet i sekvensen.
- (iii) Fra (ii) og (2) følger det at  $2 \cdot 2 = 4$  er det tredje heltallet i sekvensen.
- (iv) Fra (iii) og (2) følger det at  $2 \cdot 4 = 8$  er det fjerde heltallet i sekvensen.
- (v) Slik fortsetter vi.

Således ser vi at (1) og (2) formelt definerer sekvensen

$$1, 2, 4, 8, 16, \dots$$

som vi tok for oss i Merknad 1.10.1.

**Eksempel 1.10.5.** Følgende definerer en sekvens ved rekursjon.

- (1) Det første heltallet i sekvensen er  $-1$ . Med andre ord er  $u_1 = -1$ . Ved å la  $r$  være 1, har vi dermed fullført Steg (1) i Terminologi 1.10.2.
- (2) La  $m$  være et naturlig tall. Anta at det  $i$ -te heltallet i sekvensen, det vil si  $u_i$ , har blitt definert for alle de naturlige tallene  $i$  slik at  $1 \leq i \leq m$ . Da definerer vi heltallet  $u_{m+1}$  til å være  $u_m + 3$ .

Dermed har vi formelt definert sekvensen:

$$-1, 2, 5, 8, 11, \dots$$

**Merknad 1.10.6.** I både Eksempel 1.10.4 og Eksempel 1.10.5 lot vi det naturlige tallet  $r$  i Terminologi 1.10.2 til å være 1. I den neste delen skal vi se på et eksempel hvor vi lar  $r$  være 2.

**Merknad 1.10.7.** Induksjon og rekursjon går hånd i hånd. For å bevise et matematisk utsagn som handler om en sekvens av heltall definert ved rekursjon, benytter vi typisk induksjon.

## 1.11 Fibonaccitall

**Definisjon 1.11.1.** Følgende definerer ved rekursjon *sekvensen av Fibonaccitall*.

- (1) Det første heltallet i sekvensen er 1. Med andre ord er  $u_1 = 1$ .
- (2) Det andre heltallet i sekvensen er 1. Med andre ord er  $u_2 = 1$ .
- (3) La  $m$  være et naturlig tall slik at  $m \geq 2$ . Anta at det  $i$ -te heltallet i sekvensen, det vil si  $u_i$ , har blitt definert for alle de naturlige tallene  $i$  slik at  $2 \leq i \leq m$ . Da definerer vi heltallet  $u_{m+1}$  til å være  $u_{m-1} + u_m$ .

**Merknad 1.11.2.** Steg (1) og Steg (2) i Definisjon 1.11.1 fullfører, ved å la  $r$  være 2, Steg (1) i Terminologi 1.10.2. Steg (3) i Definisjon 1.11.1 fullfører, ved å la  $r$  være 2, Steg (2) i Terminologi 1.10.2.

**Merknad 1.11.3.** La oss se hvordan algoritmen i Merknad 1.10.3 ser ut for sekvensen av Fibonaccitall.

- (i) Ut ifra Steg (1) i Definisjon 1.11.1 er 1 det første heltallet i sekvensen.
- (ii) Ut ifra Steg (2) i Definisjon 1.11.1 er 1 det andre heltallet i sekvensen.
- (iii) Fra (i), (ii) og Steg (3) i Definisjon 1.11.1, følger det at  $1 + 1 = 2$  er det tredje heltallet i sekvensen.
- (iv) Fra (ii), (iii) og Steg (3) i Definisjon 1.11.1, følger det at  $1 + 2 = 3$  er det fjerde heltallet i sekvensen.
- (v) Fra (iii), (iv) og Steg (4) i Definisjon 1.11.1, følger det at  $2 + 3 = 5$  er det femte heltallet i sekvensen.
- (vi) Slik fortsetter vi.

Dermed er sekvensen av Fibonaccitall:

$$1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, \dots$$

**Terminologi 1.11.4.** La  $n$  være et naturlig tall. Heltallet  $u_n$  i sekvensen av Fibonaccitall kalles det  $n$ -te Fibonaccitallet.

**Notasjon 1.11.5.** La  $n$  være et naturlig tall. I resten av dette kapittelet kommer alltid  $u_n$  til å betegne det  $n$ -te Fibonaccitallet.



# **Oppgaver**

## **O1.2 Oppgaver for å hjelpe med å forstå forelesningen**

**Oppgave O1.2.23.** Hva er det 15-te Fibonaccitallet?