

INF-1100: Stack + rekursjon

Einar Holsbø, UiT – Norges arktiske universitet

H23

Oversikt

- ▶ Datastrukturen stack (eng.): hva er det og hvordan brukes det?
- ▶ Stacken, (aka. “the call stack”): hvordan gjøres funksjonskall?
- ▶ Rekursjon: Hva er det og hvordan kan vi løse problemer med det?

Stack er engelsk for *stabel*



Figure 1: En stabel av tallerkener på et hemmelig sted i Tromsø

- ▶ Vi stabler “nederst til øverst”
- ▶ Vi tar ting ut “øverst til nederst”
- ▶ En stabel av tallerkener er **Last In, First Out (LIFO)**

En *stack* er en LIFO datastruktur (tegning)

- ▶ Å legge noe inn kalles en **push**
- ▶ Å ta noe ut kalles en **pop**

Aktivitet: fullfør programmet <https://bit.ly/3uyOYG1> (løsningsforslag <https://bit.ly/3l2kzg7>)

```
#include <stdio.h>
```

```
char STACK[128];           // holds stack data
int top = 0;               // points to top of stack
```

```
void push(char ch) {       // implement me
}
```

```
char pop() {               // implement me
}
```

```
int main() {
    push(1); push(2); push(3);
    // should print 3 2 1
    printf("%d ", pop()); printf("%d ", pop()); printf("%d\n", pop());
}
```

Løsningsforslag <https://bit.ly/3l2kzg7>

```
void push(char ch) {  
    STACK[top] = ch;           // place ch on top  
    top = top + 1;             // increment pointer  
}  
  
char pop() {  
    top = top - 1;             // decrement pointer  
    return STACK[top];         // return item (will be overwritten on next)  
}
```

Eksempel: streng i revers <https://bit.ly/3B3l8eV>

```
char hello[] = "Helloworld";

int i = 0;

// push until terminating zero
while (hello[i] != 0) {
    push(hello[i]);
    i ++;
}

// match number of pop with number of push!
for (int j = 0; j < i; j ++) {
    hello[j] = pop();
}

printf("%s\n", hello);    // prints dlrowolleH
```

The Call Stack (stacken)

Funksjoner trenger plass i minne til argumenter, returverdi, og arbeidsvariabler

```
char subtract(char a, char b) {  
    return a - b;  
}
```

To muligheter:

Funksjoner trenger plass i minne til argumenter, returverdi, og arbeidsvariabler

```
char subtract(char a, char b) {  
    return a - b;  
}
```

To muligheter:

1) Sett av en fast plass i minnet til hver funksjon

- ▶ Lett å implementere
- ▶ Funksjoner kan aldri kalle seg selv (hvorfor?)

Funksjoner trenger plass i minne til argumenter, returverdi, og arbeidsvariabler

```
char subtract(char a, char b) {  
    return a - b;  
}
```

To muligheter:

1) Sett av en fast plass i minnet til hver funksjon

- ▶ Lett å implementere
- ▶ Funksjoner kan aldri kalle seg selv (hvorfor?)

2) Sett av en bit med minne for hvert **kall** til en funksjon

- ▶ Enkelt hvis man bruker en stack
- ▶ Funksjoner kan kalle seg selv

Einar-style assembly for kallet til subtract + tegning

C:

```
char diff = subtract(6, 5);
```

E.-s. assembly:

```
PUSH 5                // put arguments on stack
PUSH 6
CALL subtract         // jump to subtract code
POP r1                // pop return value into register 1
...
# subtract:
POP r2                // pop argument into register 2
POP r3                // pop argument into register 3
SUB $(r3), $(r2), r2  // subtract value in r2 from r3, store in r2
PUSH $(r2)            // push the result in r2
RETURN                // jumps back via return ptr
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudocode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

[illegible]

Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

Vi kaller $a(\dots)$

[illegible]

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

Vi kaller a(...)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

a(...) kaller på b(...)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| a() STACK FRAME      |  
-----
```


Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

a(...) kaller på b(...)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| b() STACK FRAME |  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

b(...) kaller på c(...)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| b() STACK FRAME |  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

b(...) kaller på c(...)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| c() STACK FRAME |  
| b() STACK FRAME |  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

c(...) returnerer

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| c() STACK FRAME |  
| b() STACK FRAME |  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

c(...) returnerer

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| b() STACK FRAME |  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

b(...) returnerer

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| b() STACK FRAME |  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

b(...) returnerer

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| a() STACK FRAME |  
-----
```

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

a(...) returnerer

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| a() STACK FRAME |  
-----
```


Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

```
a( ... ) returner
```

[illegible]

Noen funksjoner som kaller hverandre

Psevdokode:

```
int a(int arg) { ...; ret_b = b(arg); ...; }  
int b(int arg) { ...; ret_c = c(arg); ...; }
```

Call Stack

Stack frame blir plassen i minnet
som brukes til funksjonens data:
allokeres for hvert funksjonskall

Tegning igjen: minneallokering + peker

```
int main() {  
    int *result;  
  
    // stuff happens...  
  
    result = malloc(sizeof(int));  
  
    // ...  
  
    *result = 12345;  
  
    // ...  
  
    return 0;  
}
```

Aktivitet: funksjonskall med stack

Den nederste koden bruker stacken fra tidligere til å returnere resultatet. Endre koden til også å bruke stacken til argumentene!

Vanlig funksjonskall

```
char subtract(char a, char b) {  
    return a - b;  
}
```

Med stack <https://bit.ly/3B0WJXz> (løsningsforslag <https://bit.ly/2YplKxo>)

```
void subtract(char a, char b) {  
    push(a - b);  
}  
  
int main() {  
    subtract(6, 5);  
    printf("6 - 5 = %d\n", pop());  
}
```

Løsningsforslag <https://bit.ly/2YplKxo>

```
void subtract() {  
    char a = pop();  
    char b = pop();  
    push(a - b);  
}
```

// i main blir det (har ikke plass til alt på slide):

```
push(5);  
push(6);  
subtract();  
printf("6 - 5 = %d\n", pop());
```

PUSH 5	// put arguments on stack
PUSH 6	
CALL subtract	// jump to subtract code
POP r1	// pop return value into register 1

Rekursjon

En rekursiv funksjon er en som kaller seg selv

Fakultetsfunksjonen $n! = n \times (n - 1) \times (n - 2) \times \dots \times 2 \times 1$

En rekursiv funksjon er en som kaller seg selv

Fakultetsfunksjonen $n! = n \times (n - 1) \times (n - 2) \times \dots \times 2 \times 1$

Eller: $n! = n \times (n - 1)!$, med $1! = 1$ (viktig).

En rekursiv funksjon er en som kaller seg selv

Fakultetsfunksjonen $n! = n \times (n - 1) \times (n - 2) \times \dots \times 2 \times 1$

Eller: $n! = n \times (n - 1)!$, med $1! = 1$ (viktig).

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

En rekursiv funksjon er en som kaller seg selv

Fakultetsfunksjonen $n! = n \times (n - 1) \times (n - 2) \times \dots \times 2 \times 1$

Eller: $n! = n \times (n - 1)!$, med $1! = 1$ (viktig).

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

Merk: if-test i starten (viktig)

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {
    if (n == 1) return 1;
    return n*factorial(n-1);
}
```

factorial(4)

```

----- STACK -----
|                     |
|                     |
|                     |
|                     |
|                     |<-- toppen av stack
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(4)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(3)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(3)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(2)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(2)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(2)          |  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```


Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(1)

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(2)          |  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(1)

----- STACK -----

		<-- toppen av stack
	factorial(1)	
	factorial(2)	
	factorial(3)	
	factorial(4)	

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;          //// NB!!!!!!!!!!!!!!  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(1) returner 1

```
----- STACK -----  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(1)          |  
| factorial(2)          |  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;          //// NB!!!!!!!!!!!!!!  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(2) returnerer $2*1 = 2$

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(2)          |  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;          //// NB!!!!!!!!!!!!!!  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(3) returner 3*2 = 6

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(3)          |  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;          //// NB!!!!!!!!!!!!!!  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(4) returner 4*3 = 24

```
----- STACK -----  
|                       |  
|                       |  
|                       |  
|                       |<-- toppen av stack  
| factorial(4)          |  
-----
```

Call stack for factorial(4)

```
int factorial(n) {  
    if (n == 1) return 1;          //// NB!!!!!!!!!!!!!!  
    return n*factorial(n-1);  
}
```

factorial(4) returnerer $4 \cdot 3 = 24$

```
----- STACK -----  
|                     |  
|                     |  
|                     |  
|                     |  
|                     |<-- toppen av stack  
-----
```

Dette hadde ikke fungert hvis `factorial` hadde en fast plass i minnet til sine data. Bl. a. ville vi mistet returpeker.

Aktivitet: Fibonacci-rekka <https://bit.ly/3BivCao> (løsningsforslag
<https://bit.ly/3l6586u>)

- ▶ $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$
- ▶ $F_1 = F_2 = 1$
- ▶ 1 1 2 3 5 8 13 ...
- ▶ **Oppgaven:** lag en rekursiv funksjon `int fib(int n) { ... }` som regner ut det n -te Fibonacci-tallet. Hva er F_{20} ?
- ▶ Spm: hvorfor er dette så ineffektivt? Hvor stor n fungerer dette for? Hvor mange funksjonskall gjør vi?

“**Extra credit:**” Søk i sortert array med rekursjon:

<https://tinyurl.com/binarysearch2023>