

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/3I2kzg7>)

```
#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
```

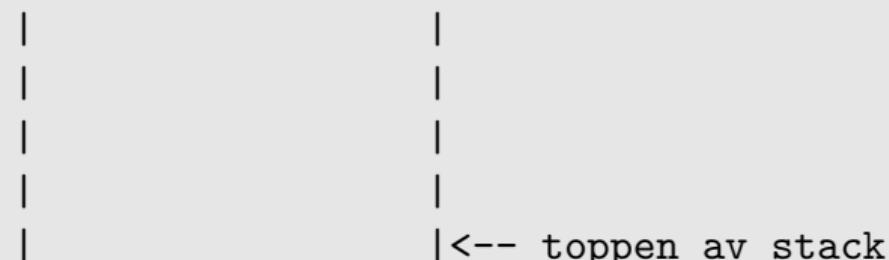
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

----- STACK -----



Noen funksjoner som kaller hverandre

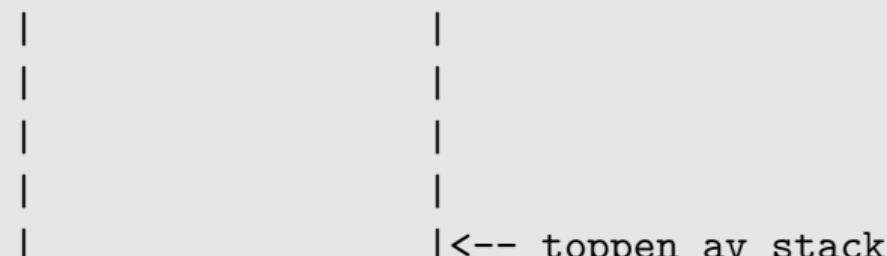
Pseudokode:

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

Call Stack

Vi kaller a(...)

----- STACK -----



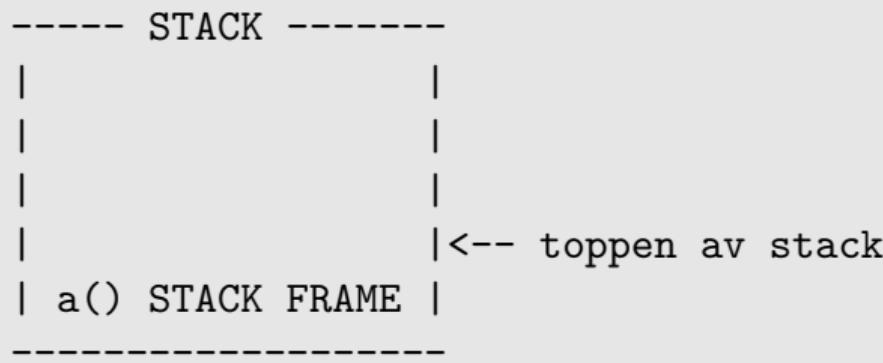
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

Vi kaller a(...)



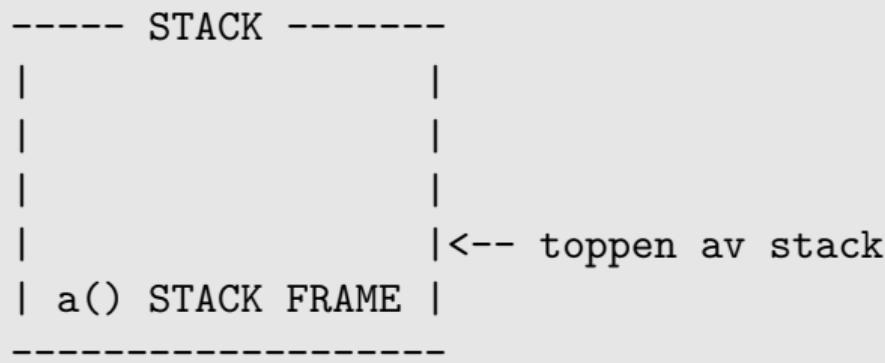
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

a(...) kaller på b(...)



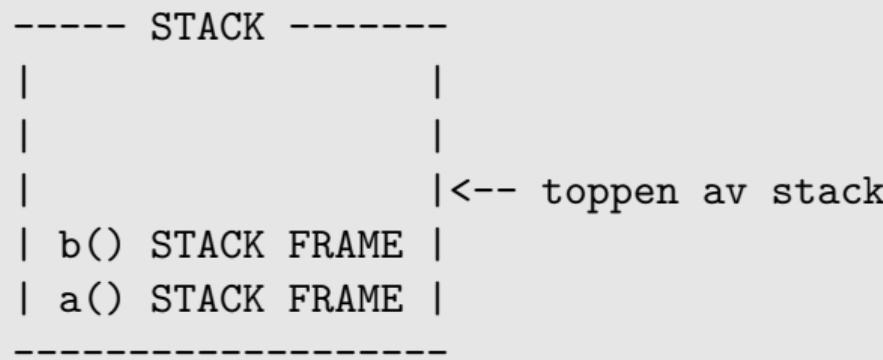
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

a(...) kaller på b(...)



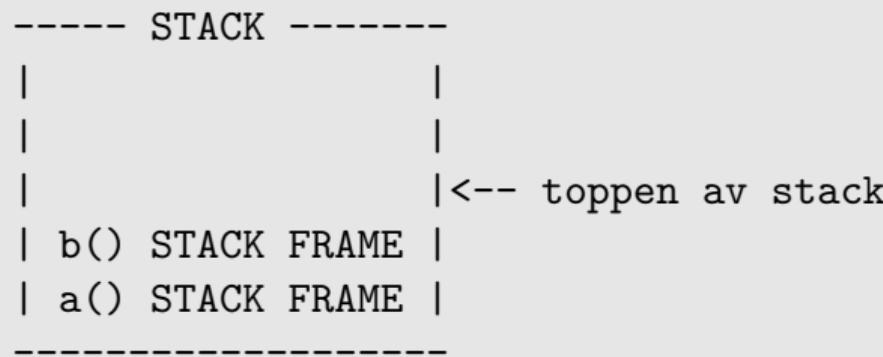
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

b(...) kaller på c(...)



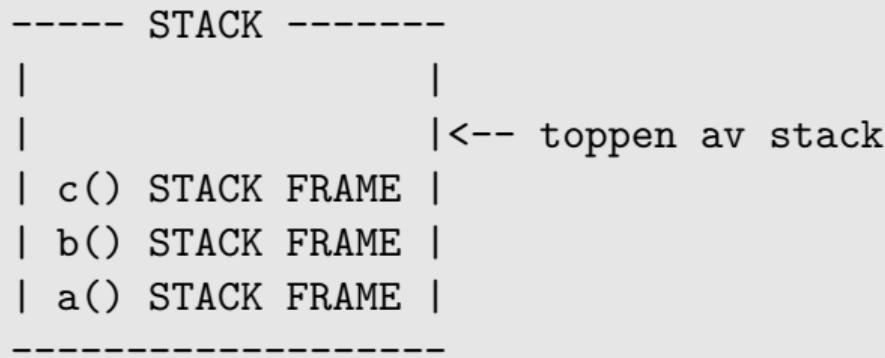
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

b(...) kaller på c(...)



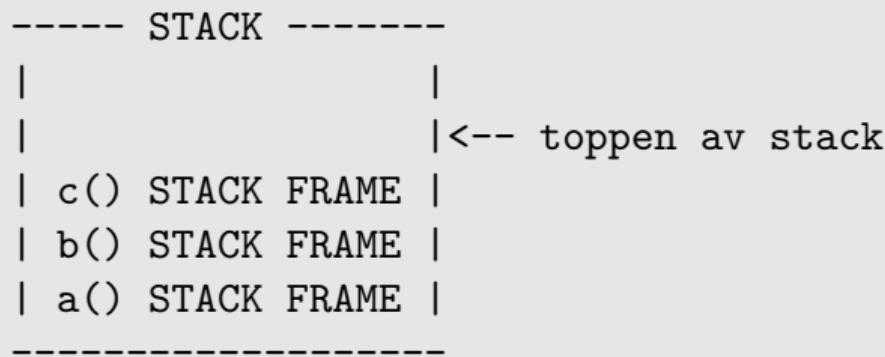
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

c(...) returnerer



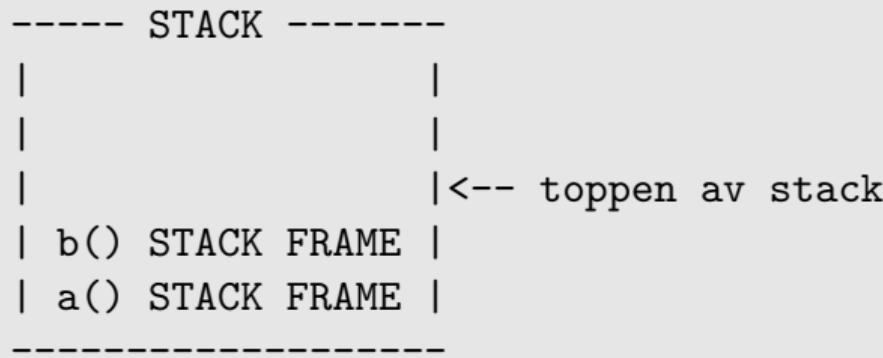
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

c(...) returnerer



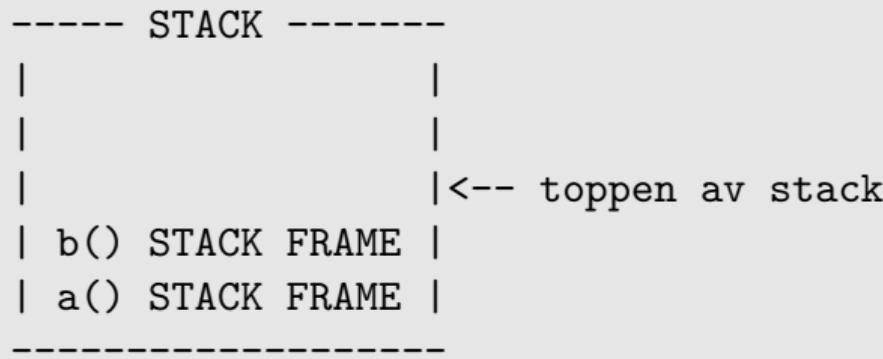
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

b(...) returnerer



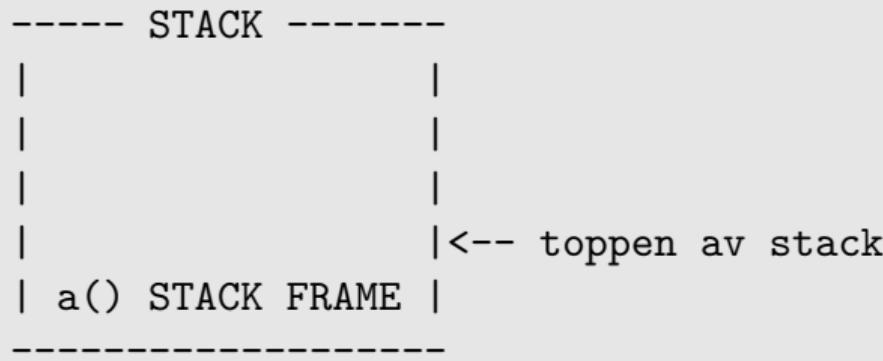
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

b(...) returnerer



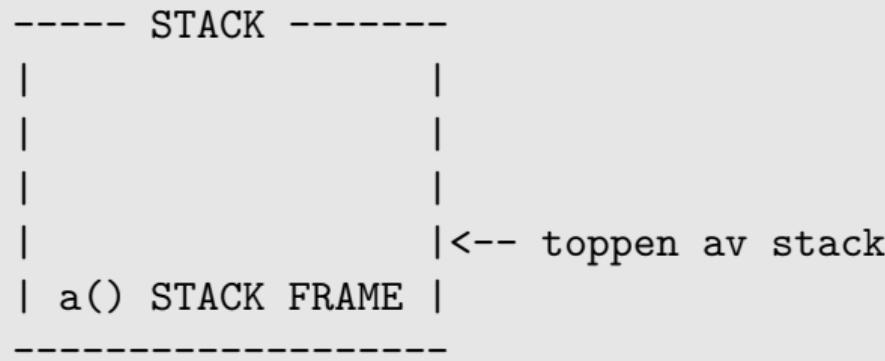
Noen funksjoner som kaller hverandre

Pseudokode:

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

Call Stack

a(...) returnerer



Noen funksjoner som kaller hverandre

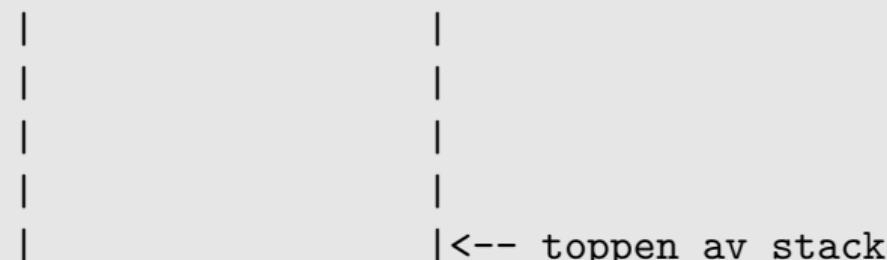
Pseudokode:

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

Call Stack

a(...) returnerer

----- STACK -----



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);  
}
```

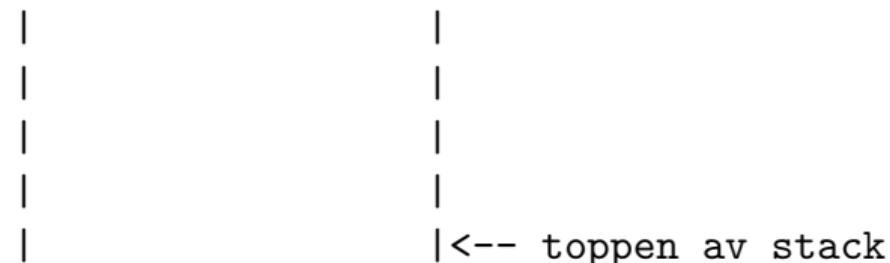
Merk: if-test i starten (viktig)

Call stack for factorial(4)

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

factorial(4)

----- STACK -----

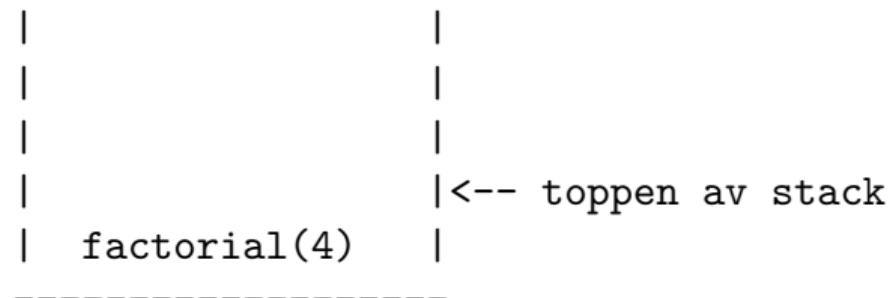


Call stack for factorial(4)

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

```
factorial(4)
```

----- STACK -----

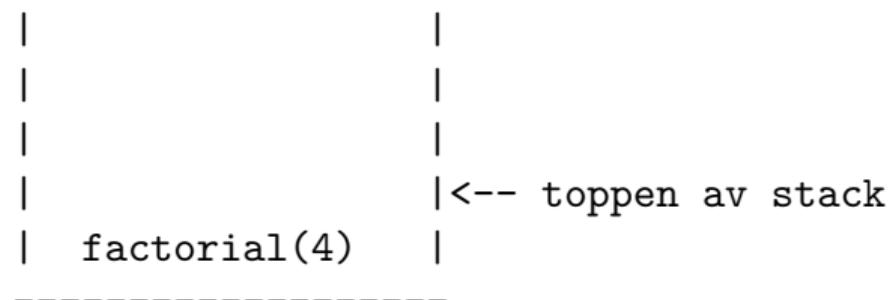


Call stack for factorial(4)

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

factorial(3)

----- STACK -----

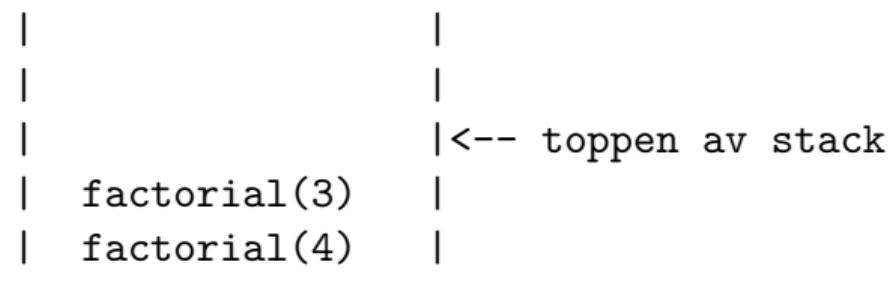


Call stack for factorial(4)

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

factorial(3)

----- STACK -----

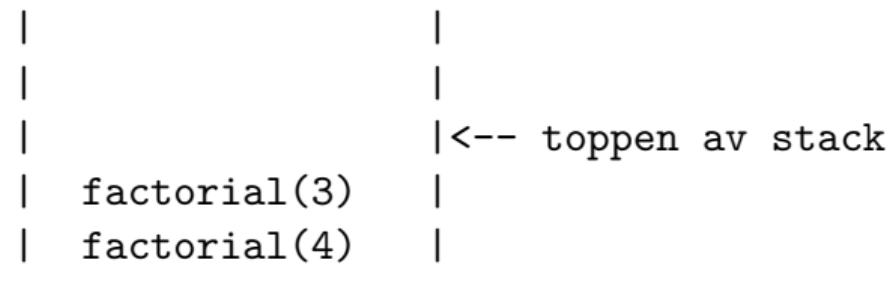


Call stack for factorial(4)

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

factorial(2)

----- STACK -----



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) returnerer 1

----- STACK -----

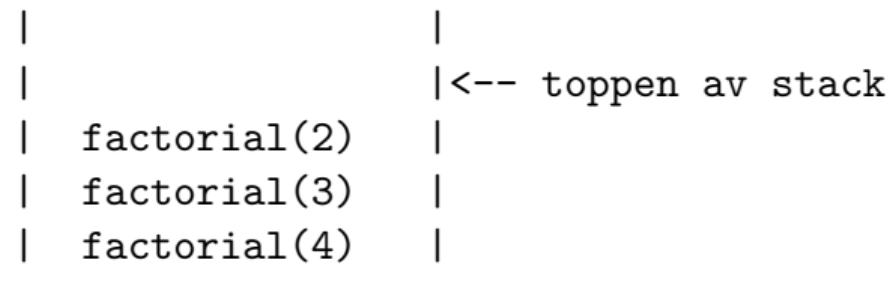
	<-- toppen av stack
factorial(1)	
factorial(2)	
factorial(3)	
factorial(4)	

Call stack for factorial(4)

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

factorial(2) returnerer $2 \cdot 1 = 2$

----- STACK -----

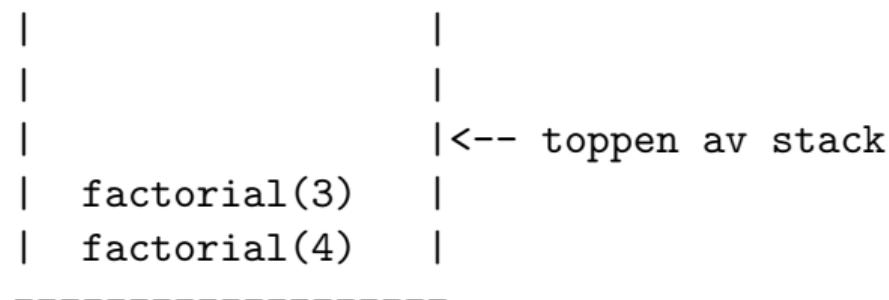


Call stack for factorial(4)

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

factorial(3) returnerer $3 \cdot 2 = 6$

----- STACK -----

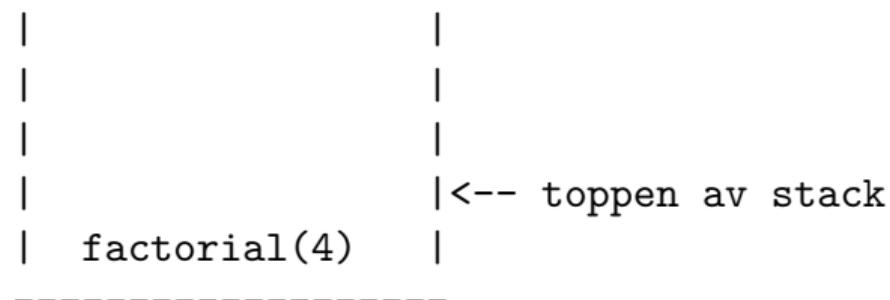


Call stack for factorial(4)

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

factorial(4) returnerer $4 \cdot 6 = 24$

----- STACK -----

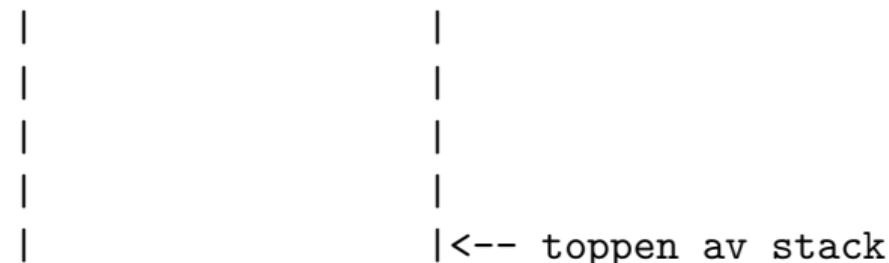


Call stack for factorial(4)

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

factorial(4) returnerer $4 \cdot 6 = 24$

----- 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/3I6586u>)

- $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$
- $F_1 = F_2 = 1$
- 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>