

Språket för inbyggda system 2

C

Ett programmeringsprojekt, *flera personer utvecklar ett program*

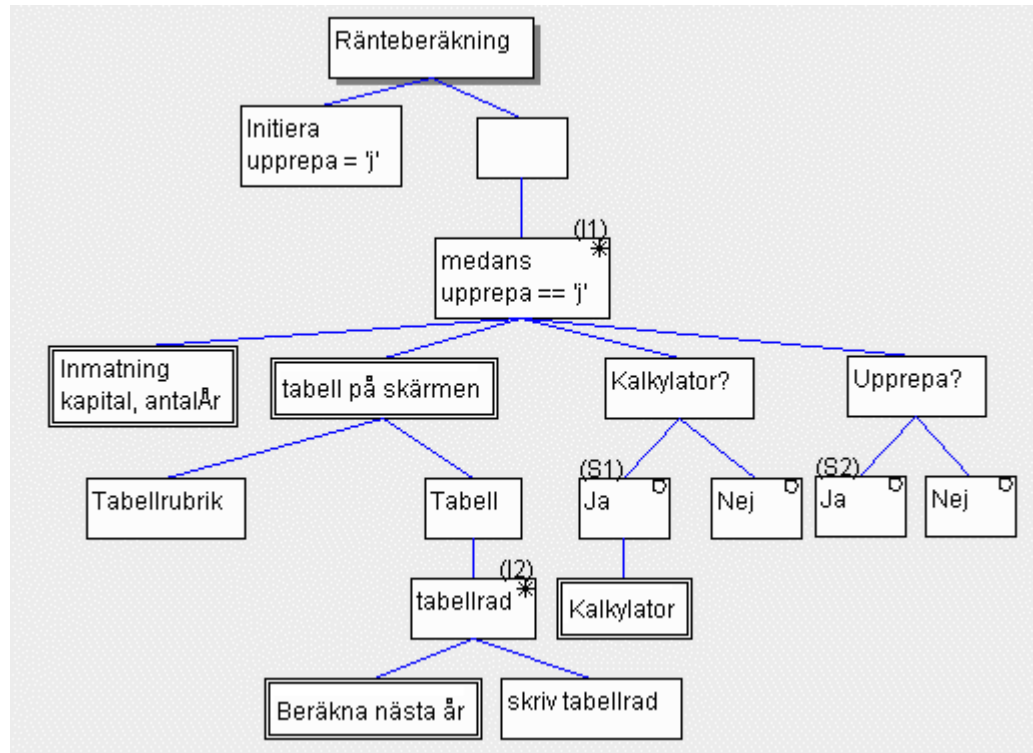
LADYSOFT - programming

**Vi ska utveckla ett
ränteberäkningsprogram !**



Programmets struktur

modulariserad programmering



Preprocessorn

något om dess användning i projektet

Preprocessorn är ett textmanipuleringsinstrument som används/utförs före kompilering

- alla preprocessordirektiv föregås av # - tecknet
- de vanligaste preprocessovarianterna är
 - makro utan argument - ”konstantdefinition”
 - makro med argument
 - filinkludering
 - villkorligt medtagande/uteslutande av text

Konstantdefinition

- de vanligaste preprocessorvarianterna är
 - makro utan argument - ”konstantdefinition”

```
/* ranta.h */  
#ifndef ranta_h  
#define ranta_h  
#define RANTESATS 8.5  
extern const double ranteFaktor;  
/* definierad i main.c */  
#endif
```

Texten RANTESATS kommer i källkoden att bytas ut mot 8.5. För att styra konstantens typ kan man istället använda konstanta variabler.

Makro med argument

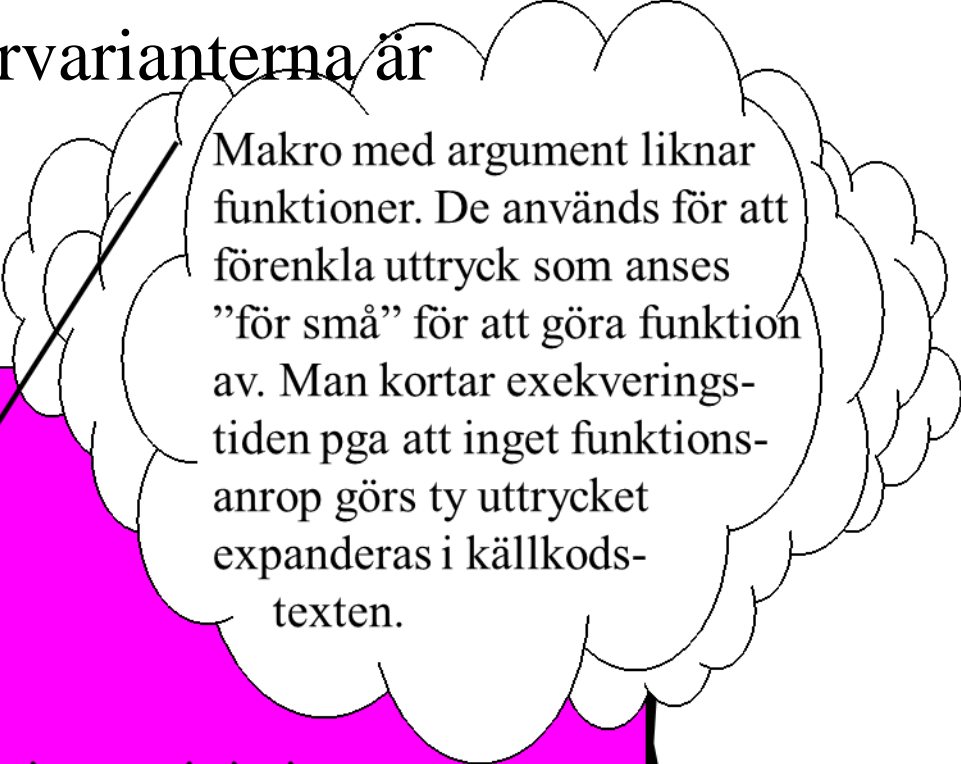
- de vanligaste preprocessorvarianterna är
 - makro med argument

```
/* tabell.h */
#include "ranta.h"
#include <stdio.h>

#if !defined(tabell_h)
#define tabell_h

#define ABS( x ) ( (x) > 0 ? (x) : -(x) )
void TabellPaSkarmen( double kapital, int antalAr );

#endif
```



Makro med argument liknar funktioner. De används för att förenkla uttryck som anses "för små" för att göra funktion av. Man kortar exekveringstiden pga att inget funktionsanrop görs ty uttrycket expanderas i källkodstexten.

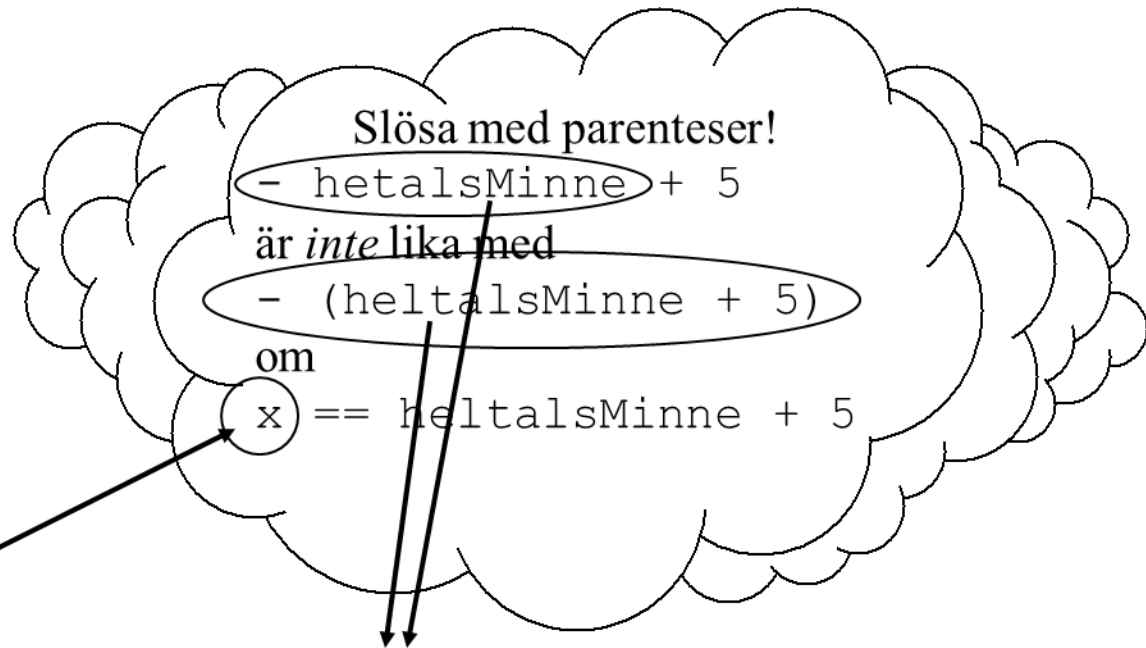
Parenteser!

```
/* tabell.h */
#include "ranta.h"
#include <stdio.h>

#if !defined(tabell_h)
#define tabell_h

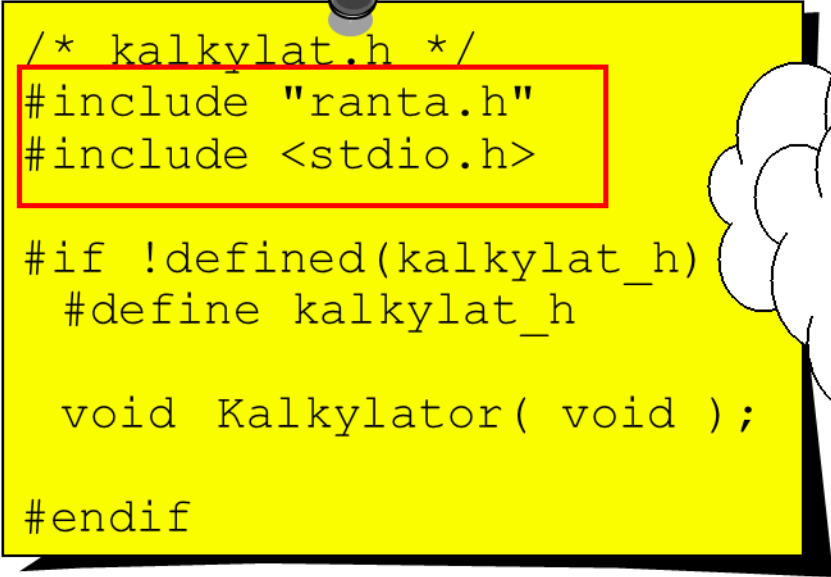
#define ABS( x ) ( (x) > 0 ? (x) : -(x) )
void TabellPaSkarmen( double kapital, int antalAr );

#endif
```

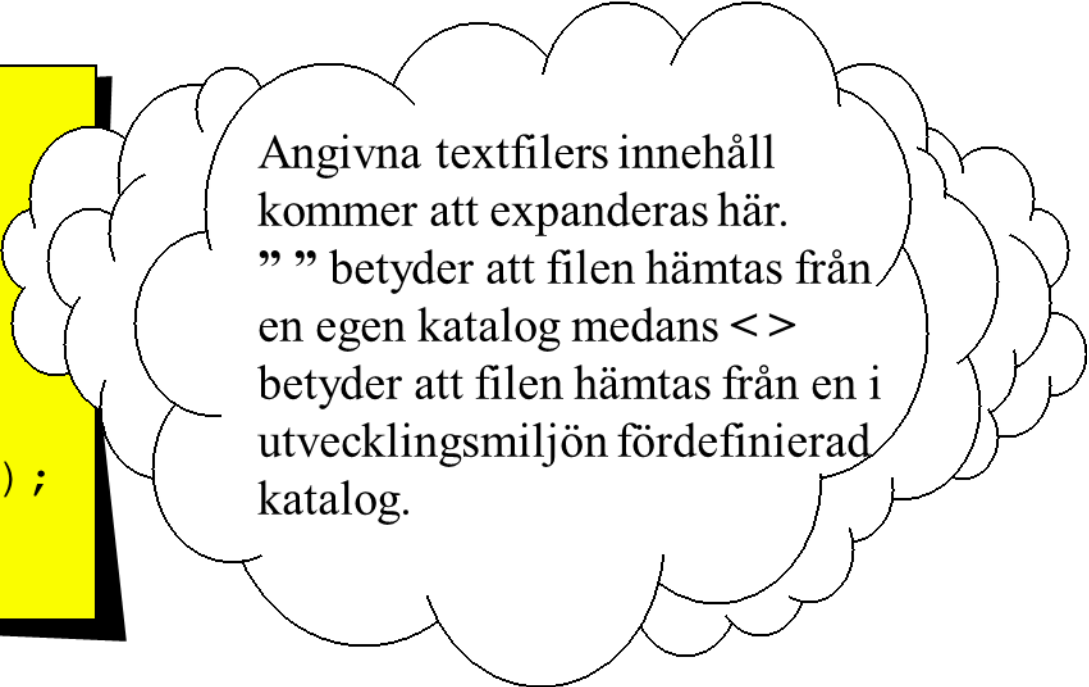


Fil-inkludering

- de vanligaste preprocessorvarianterna är
 - filinkludering



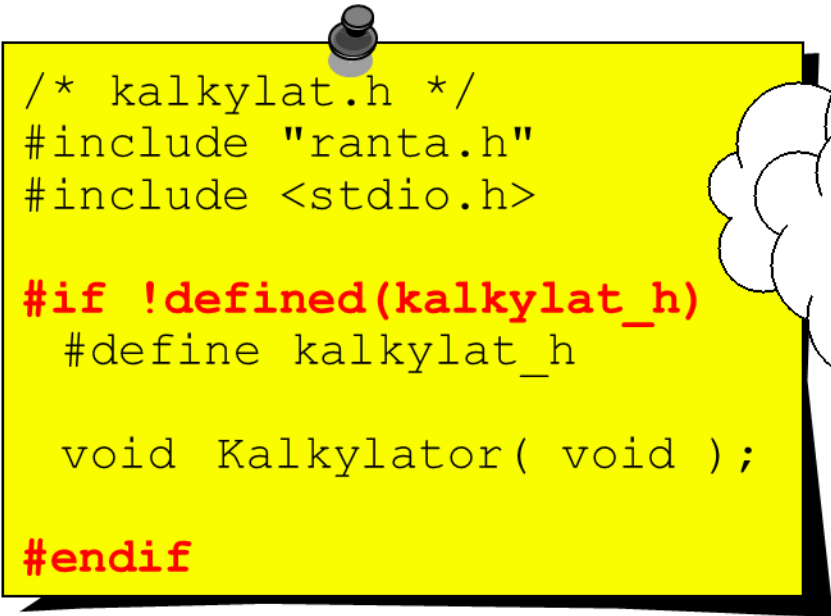
```
/* kalkylat.h */  
#include "ranta.h"  
#include <stdio.h>  
  
#if !defined(kalkylat_h)  
#define kalkylat_h  
  
void Kalkylator( void );  
  
#endif
```



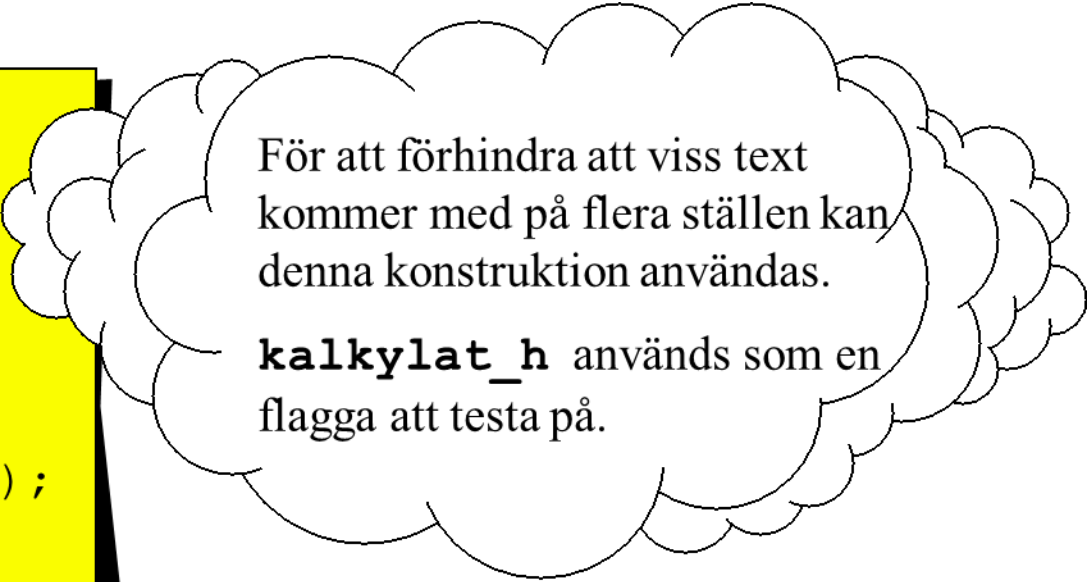
Angivna textfilers innehåll kommer att expanderas här.
” ” betyder att filen hämtas från en egen katalog medans <> betyder att filen hämtas från en i utvecklingsmiljön fördefinierad katalog.

villkorligt medtagande/uteslutande

- de vanligaste preprocessorvarianterna är
 - villkorligt medtagande/uteslutande av text



```
/* kalkylat.h */  
#include "ranta.h"  
#include <stdio.h>  
  
#if !defined(kalkylat_h)  
#define kalkylat_h  
  
void Kalkylator( void );  
  
#endif
```



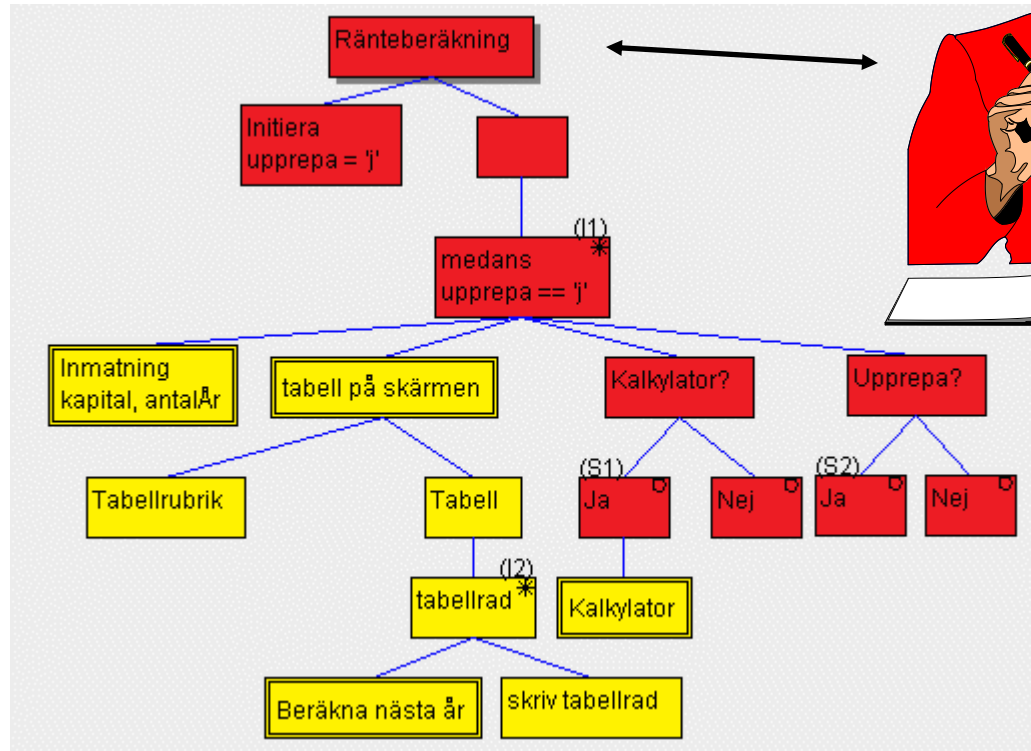
För att förhindra att viss text kommer med på flera ställen kan denna konstruktion användas.

kalkylat_h används som en flagga att testa på.

Programmets struktur

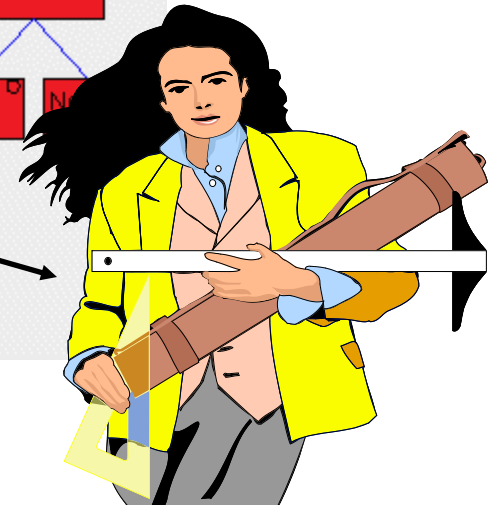
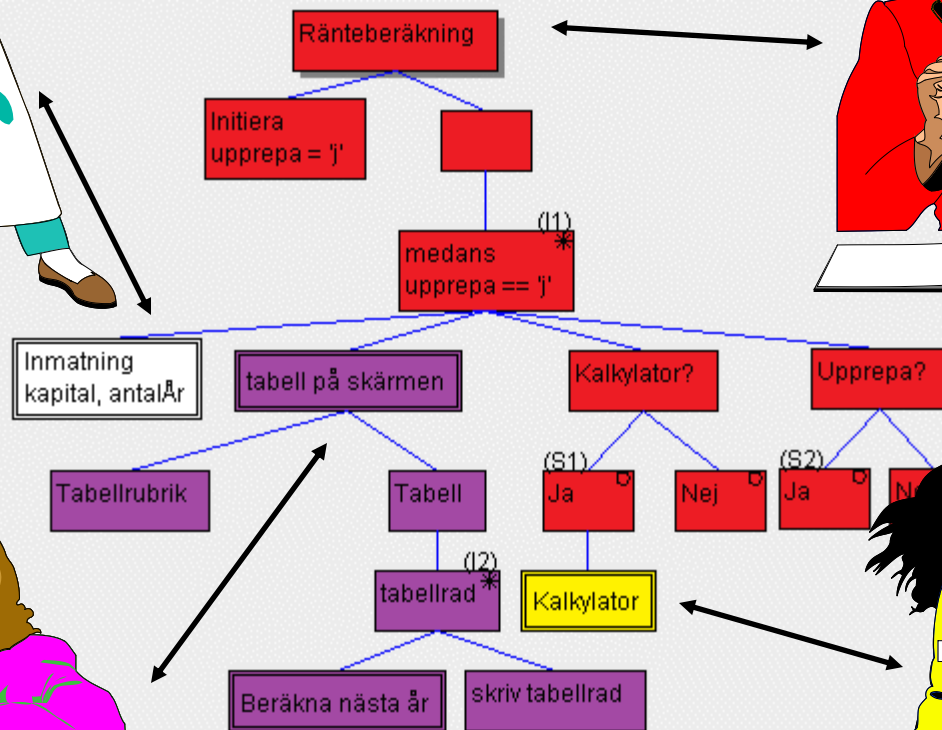
arbetsfördelning

Jag fixar *main()*!

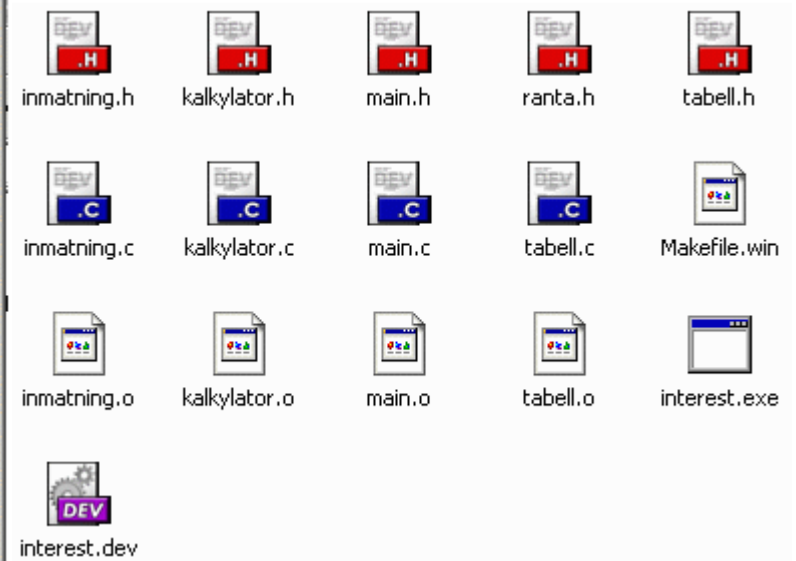
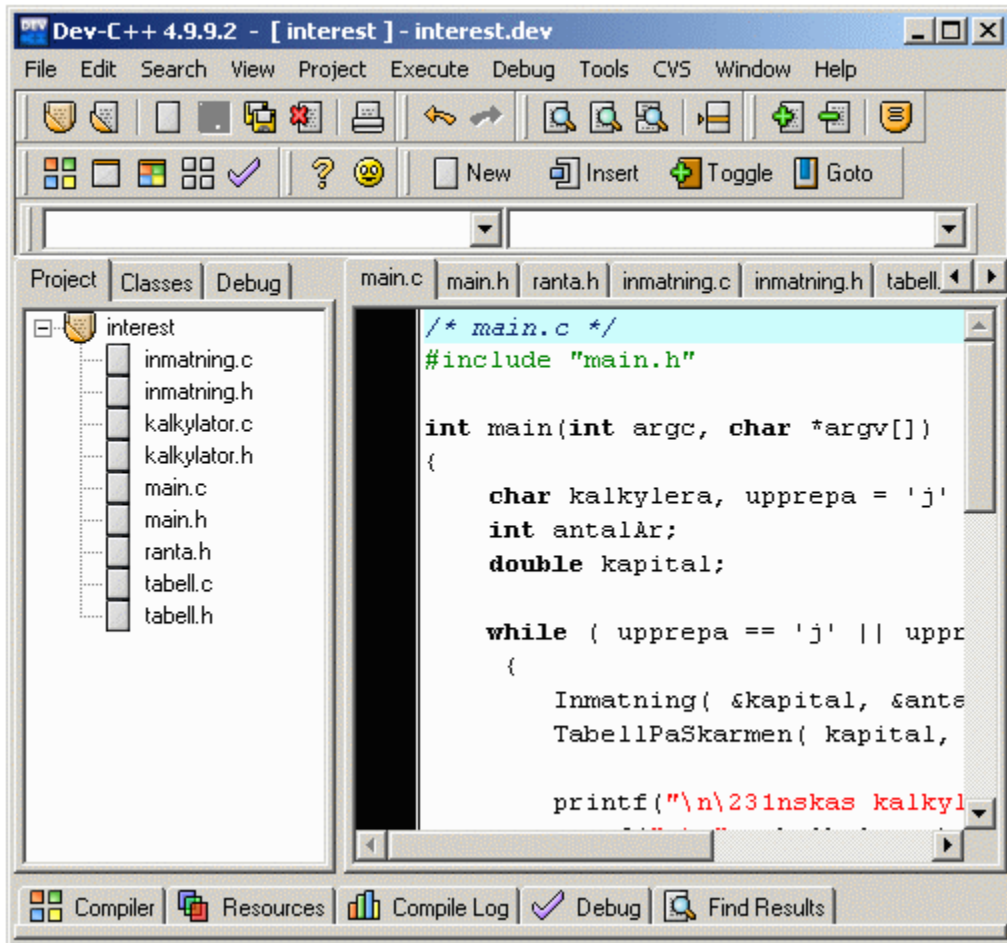


Programmets struktur arbetsfördelning

Jag fixar *main()*!



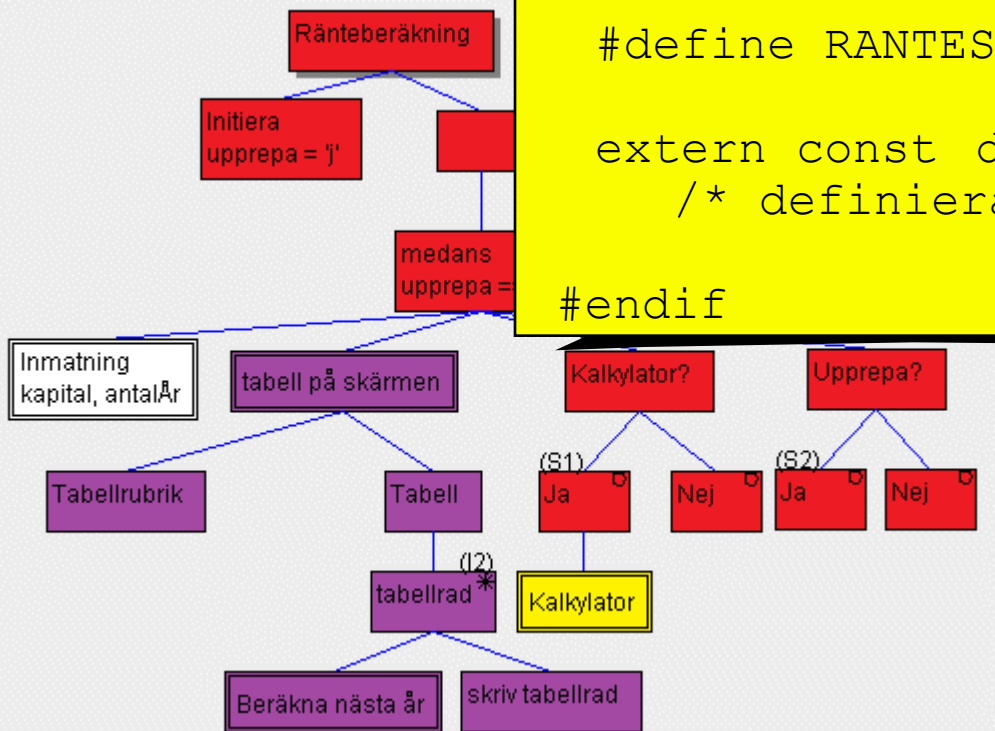
Filer i projektet



Programmets struktur

gemensam *headerfil*

```
/* ranta.h */  
#ifndef ranta_h  
#define ranta_h  
  
#define RANTESATS 8.5  
  
extern const double ranteFaktor ;  
/* definierad i main.c */  
  
#endif
```



Gemensamma deklarerationer och definitioner samlas i en header-fil som alla ”inkluderar”.

Arbetsfördelning och filer



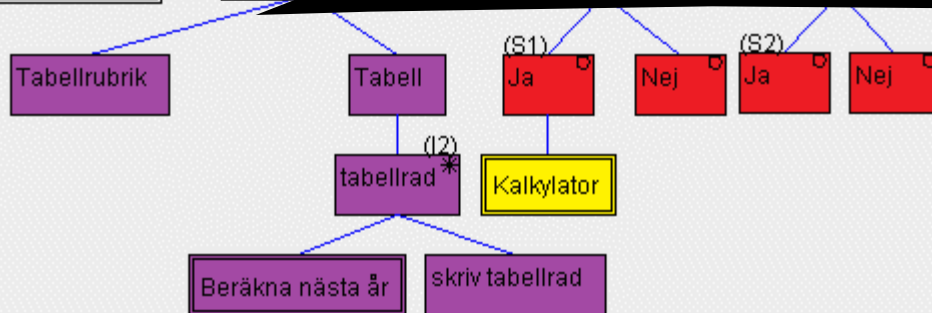
```
/* inmatnin.h */
#include "ranta.h"
#include <stdio.h>
#include <conio.h> /* ej ANSI, clrscr() används */

#if !defined(inmatnin_h)
#define inmatnin_h

void Inmatning(double* kapitalPek,int*antalArPek);

#endif
```

Inmatning
kapital, antalÅr



Varje projektdeltagare skriver sina egna filer som kan kompileras separat för att kontrollera syntaxen i den egna koden.

Funktionsdeklarationer och makron i h-filen(er) och funktionsdefinitioner i c-filen(er).

Arbetsfördelning och filer

```
/* inmatnin.c */
#include "inmatnin.h"

void Inmatning( double* kapitalPek, int* antalArPek ){
  clrscr(); /* ej ANSI-C */
  printf("\nBeräknar kapitaltillväxt vid %0.1f ränta",RANTESATS);
  printf("\n=====");
  printf("\nPositivt kapital räknar framåt i tiden.");
  printf("\nNegativt kapital räknar bakåt i tiden.");
  printf("\n\nInsatt kapital och antal år ? ");
  printf("(-->(+/-)1000 10)-->");
  scanf("%lf%d", kapitalPek, antalArPek);

  return;
}
```

Inmatning
kapital, antalÅr

Tabellrubrik

Beräkna nästa år



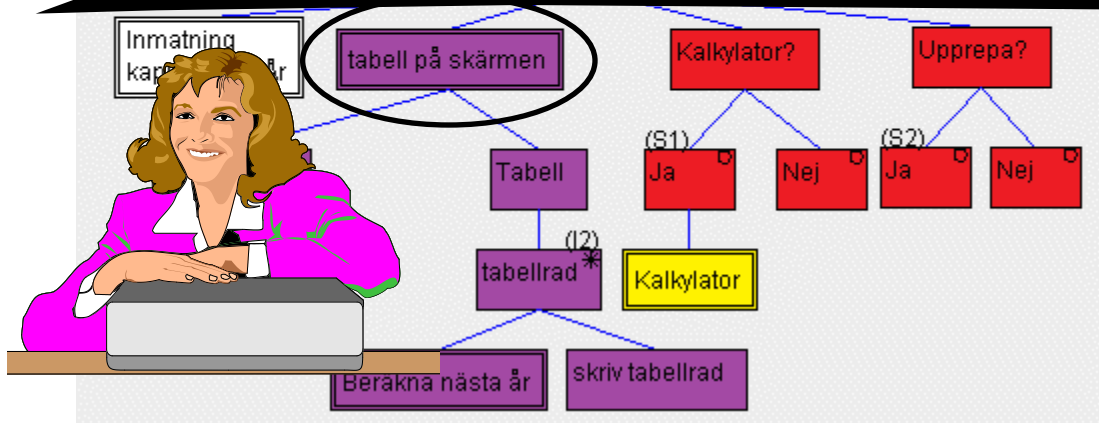
Arbetsfördelning och filer

```
/* tabell.h */
#include "ranta.h"
#include <stdio.h>

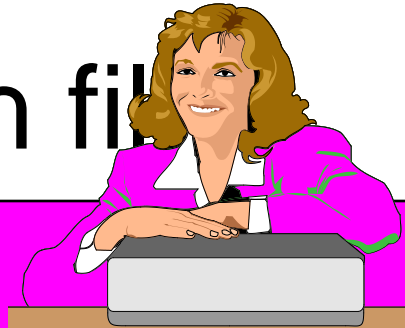
#if !defined(tabell_h)
#define tabell_h

#define ABS( x ) ( (x) > 0 ? (x) : -(x) )
void TabellPaSkarmen( double kapital, int antalAr );

#endif
```



Arbetsfördelning och fil



```
#include "tabell.h"

static double NastaAr( double kapital );

void TabellPaSkarmen( double kapital, int antalAr )
{
    int ar ;

    printf("\n År      Saldo\n ==      =====\n");
    for ( ar = 1; ar <= antalAr; ar++ ) {
        kapital = NastaAr( kapital );

        /* enheter i tabellen */
        if ( -10 < kapital && kapital < 10 )
            printf("%3d%11.2f kr\n", ar, ABS( kapital ));
        else if ( -100 < kapital && kapital < 100 )
            printf("%3d%11.2f da(deka)kr\n", ar, (ABS( kapital ))/10);
        else if ( -1000 < kapital && kapital < 1000 )
            printf("%3d%11.2f h(hekto)kr\n", ar, (ABS( kapital ))/100);
        else
            printf("%3d%11.2f kkr\n", ar, (ABS( kapital ))/1000);
    }
    return;
}
```



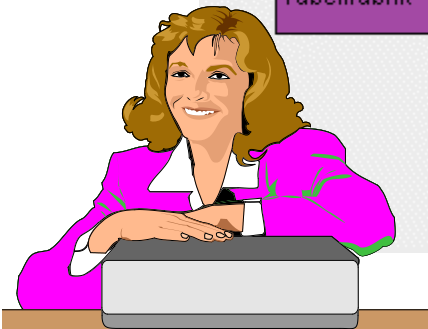
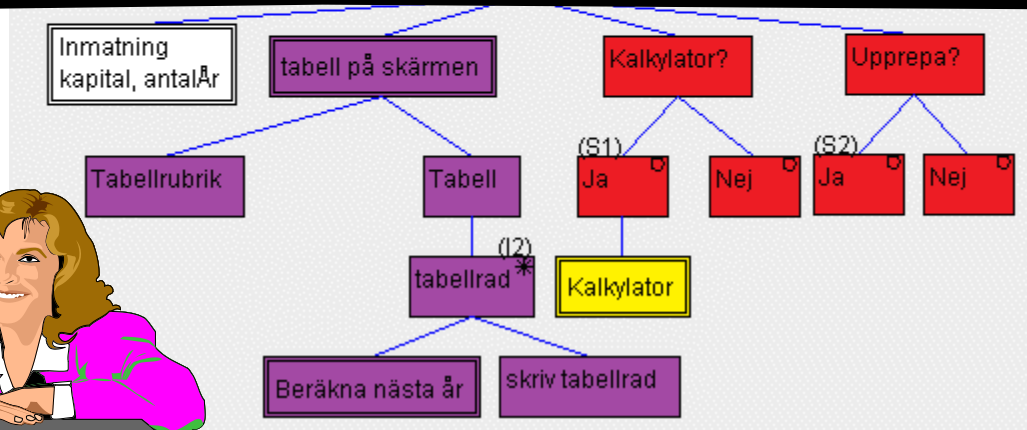
Forts ...

Arbetsfördelning och filer

Forts ...



```
static double NastaAr( double x ) {  
  
    if ( x > 0 )  
        x = x * ( 1 + ranteFaktor );           /* denna */  
    else x = x * 1/( 1 + RANTESATS/100 ); /* eller denna */  
  
    return x ;  
}
```



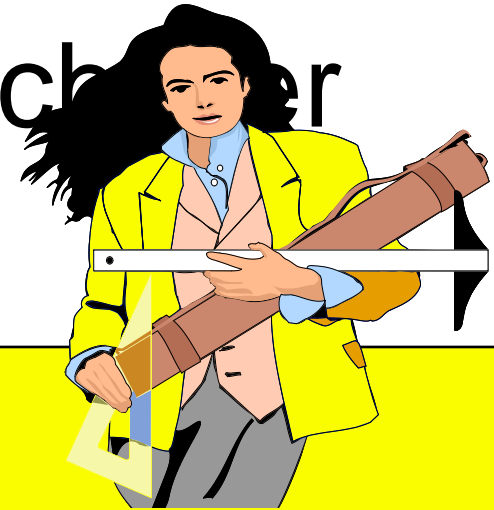
Anders Sjögren as@kth.se

Arbetsfördelning och filer

Forts ...

```
static double NastaAr( double x ) {  
  
    if ( x > 0 )  
        x = x * ( 1 + ranteFaktor );           /* denna */  
    else x = x * 1/( 1 + RANTESATS/100 ); /* eller denna */  
  
    return x ;  
}
```


Arbetsfördelning och

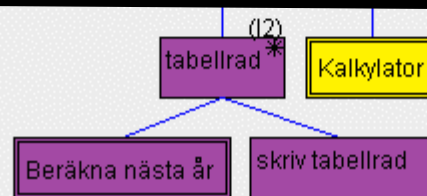


```
/* kalkylat.c */
#include "kalkylat.h"

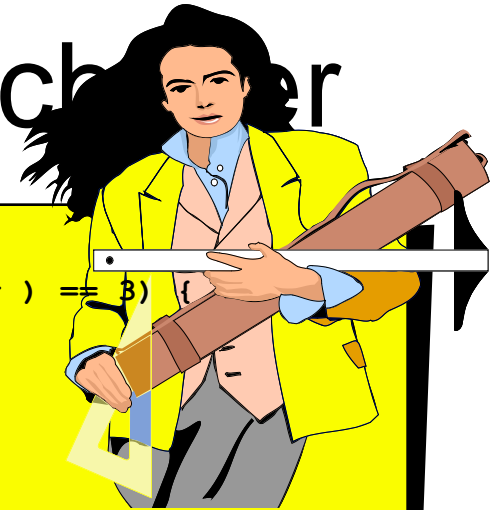
void Kalkylator( void ) /* Enkel kalkylator */
{
    float x, y;
    char c;

    printf( "\nKalkylator som klarar de fyra räknesätten t ex ");
    printf("3+2\n");
    printf( "A, avslutar\n");
}
```

forts



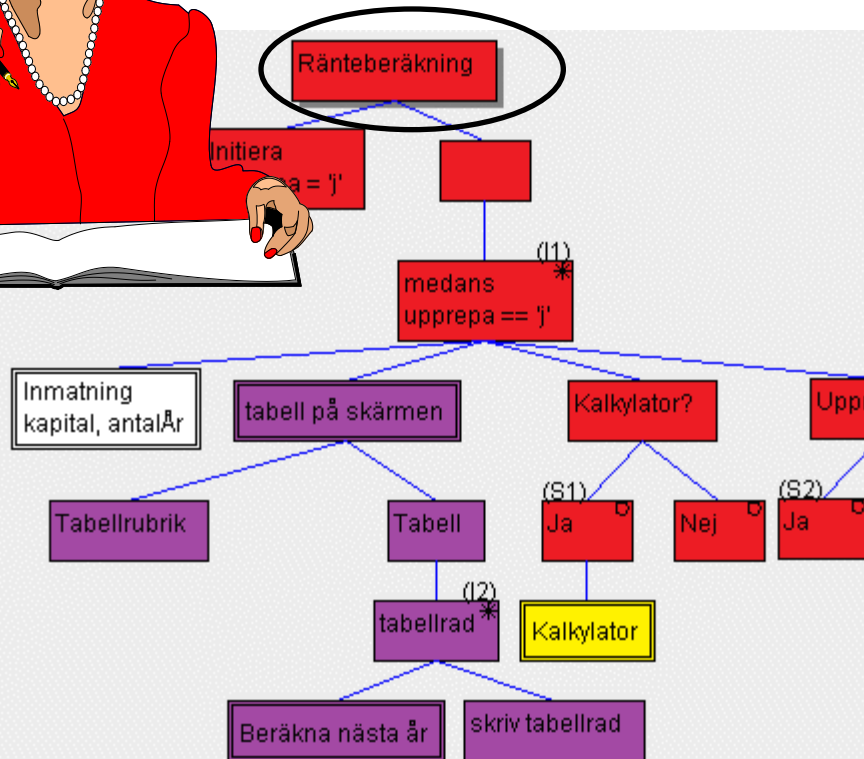
Arbetsfördelning och mer



forts

```
while (printf("-->"), scanf("%f%c%f", &x, &c, &y ) == 3) {
    switch(c) {
        case '+':
            printf("%f\n", x + y);
            break;
        case '-':
            printf("%f\n", x - y);
            break;
        case '*':
            printf("%f\n", x * y);
            break;
        case '/':
            if (y != 0)
                printf("%f\n", x / y);
            else
                printf("Division med noll\n");
            break;
        default:
            printf("Felaktig operator\n");
            break;
    }
    scanf("%*s");
    return;
}
```

Arbetsfördelning och filer



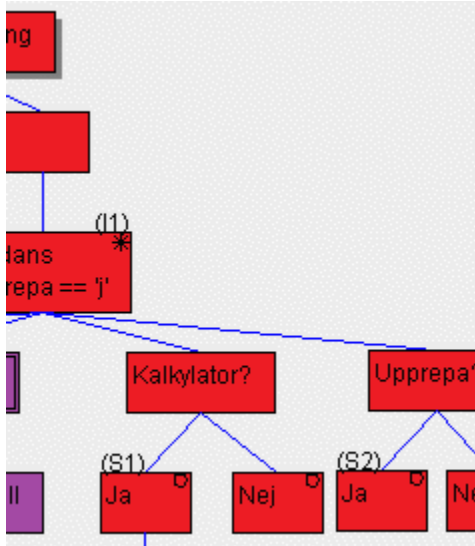
```
/* main.h */
#include "ranta.h"
#include "inmatnin.h"
#include "tabell.h"
#include "kalkylat.h"
#include "ranta.h"
#include <stdio.h>

#if !defined(main_h)
#define main_h

const double ranteFaktor
    = RANTESATS / 100;

#endif
```

Arbetsfördelning och filer



```
/* main.c */
#include "main.h"

int main( void ) {

    char    kalkylera, upprepa = 'j' ;
    int    antalAr;
    double    kapital;

    while ( upprepa == 'j' || upprepa == 'J' ) {
        Inmatning( &kapital, &antalAr );
        TabellPaSkarmen( kapital, antalAr );

        printf("\nÖnskas kalkylator? ( j/n ) --> ");
        scanf(" %c", &kalkylera );
        if ( kalkylera == 'j' || kalkylera == 'J' )
            Kalkylator();

        printf("\nUpprepa programmet? (j/n) --> ");
        scanf(" %c", &upprepa);
    }
    printf("\nSLUT");
    return 0;
}
```


Filer i projektet



inmatning.h



kalkylator.h



main.h



ranta.h



tabell.h



inmatning.c



kalkylator.c



main.c



tabell.c



Makefile.win

Färdigkompilerad Objektkod



inmatning.o



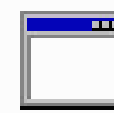
kalkylator.o



main.o



tabell.o



interest.exe

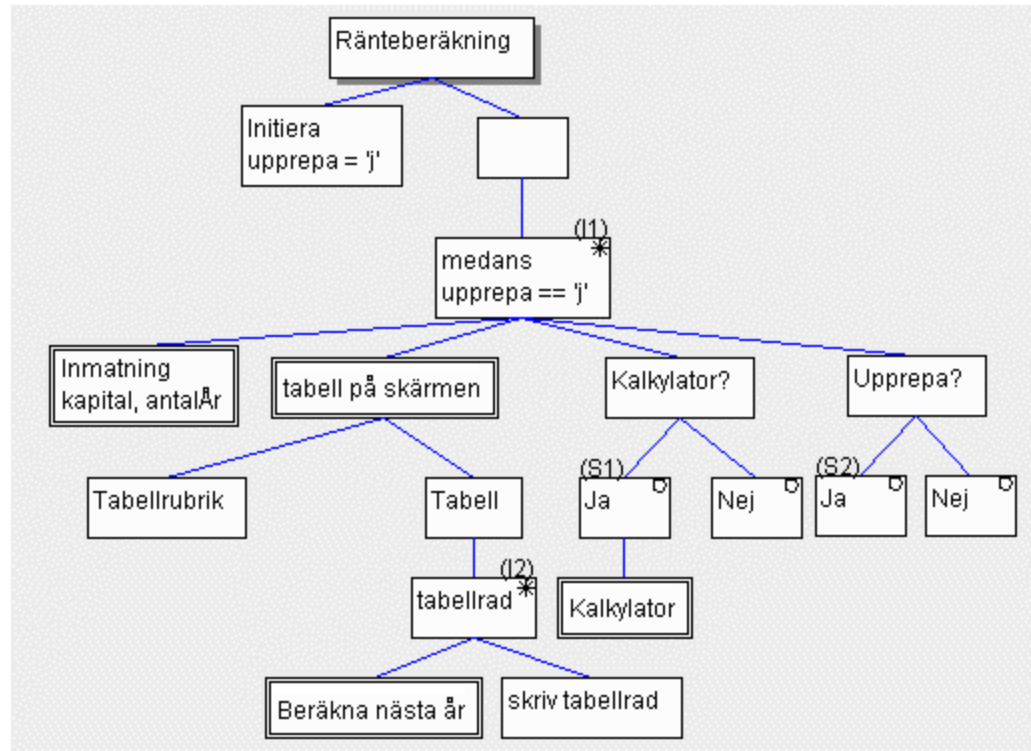


interest.dev

Projektfilen

Det körbara
programmet

Bygg projektet själv



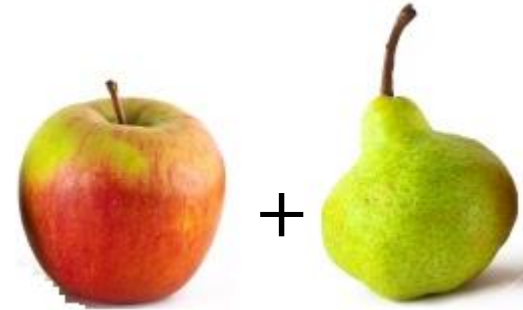
Alla källkodstexter finns på ID120V kurswebben ...

<http://www.ict.kth.se/courses/ID120V/files/funktioner/project.htm>

William Sandqvist william@kth.se

Typecast av variabler

Man kan ju *inte* lägga ihop äpplen med päron – men C gör i så fall det bästa (?) möjliga av situationen.



C gör automatiska typomvandlingar :

double

int

float

int

d = i + £/100

Typomvandling *implicit (automatisk)*

$$d = i + f/100$$

int \rightarrow float

float

division mellan en *float* och en *int*. Då konverteras *int* till *float* och resultatet av divisionen blir en *float*

Typomvandling *implicit (automatisk)*

$$d = i + f / 100$$

int \rightarrow float float int \rightarrow float float

- addition mellan en *int* och en *float*. Då konverteras *int* till *float* och resultatet av additionen blir en *float*

Typomvandling *implicit (automatisk)*

$$d = i + f / 100$$

int \rightarrow float

float

int \rightarrow float

float \rightarrow double

- uttrycket i högerledet antar typen *float* men eftersom resultatet av det skall tilldelas en *double* konverteras det till en *double*.

Typomvandling *implicit (automatisk)*

long double

högsta typ

double

float

unsigned long int

long int

unsigned int

int

unsigned short int

short int

unsigned char

signed char

lägsta typ

typomvandlingar där programmet får "välja typ självt", sker typomvandling från "lägre" typ till "högre" typ

Typomvandling

- alla typer som är av tal-typ (skalär typ) kan konverteras mellan varandra
- man bör fundera och kontrollera vad som händer vid typomvandling, följand gäller dock
 - från flyttal till heltal
 - om talet ryms (till storlek) så trunkeras det dvs **avhuggning av decimaldel** sker, ingen avrundning
 - från heltal till flyttal
 - **precisionsförlust**, det är inte säkert att flyttalsformen kan lagra alla värdesiffror

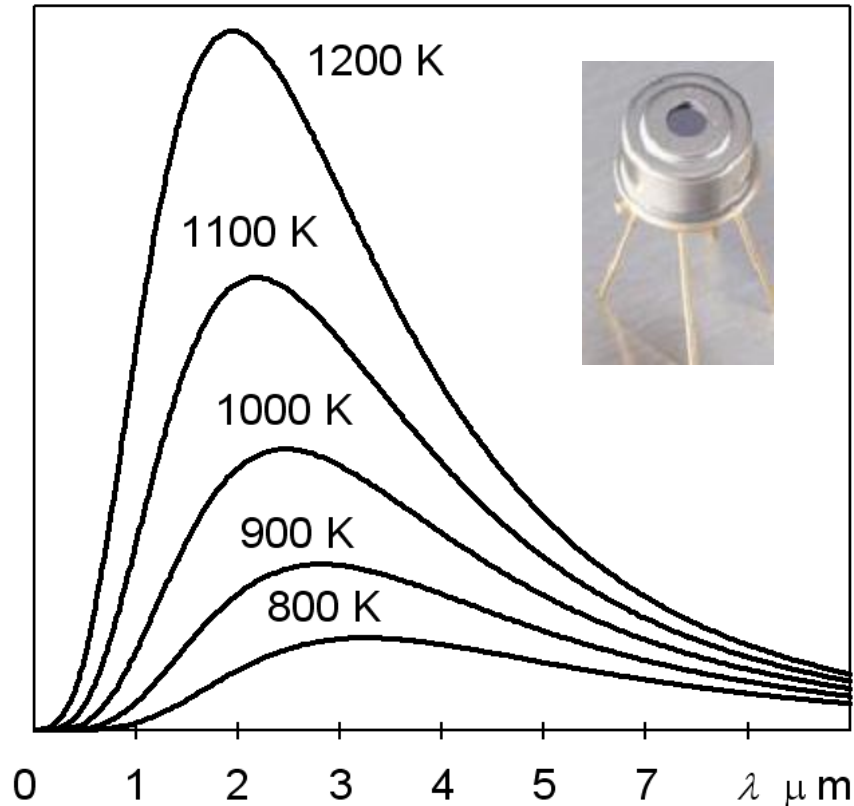
Typomvandling

explicit (av programmeraren påkallad, cast)

(typnamn) uttryck

Praktiskt exempel. En Strålningstermometer är ansluten till en 10 bitars AD-omvandlare. Mätvärdet måste justeras med hjälp av C:s matte-funktioner.

Strålningstermometer, Plank's lag



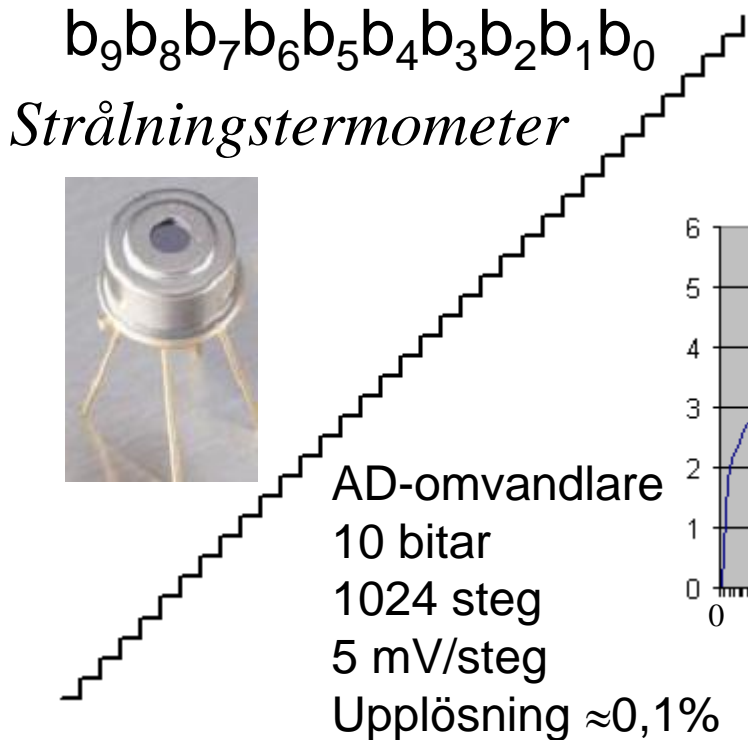
Totalstrålningens temperaturberoende.

Ytan under kurvorna är proportionell mot absoluta temperaturen T^4 .

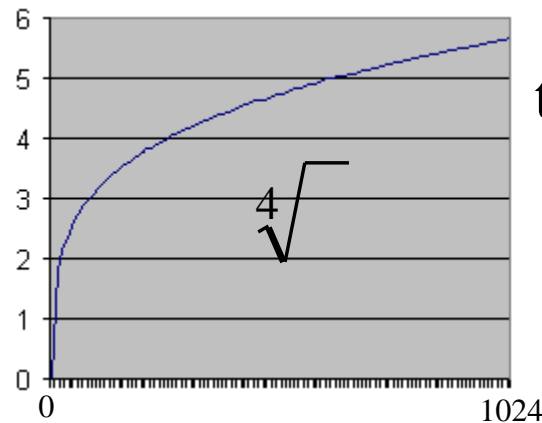
Temperaturen får man således genom att beräkna

$\sqrt[4]{}$ ur mätvärdet.


AD-omvandlare 10 bitar



Linjärisering



double
temp T

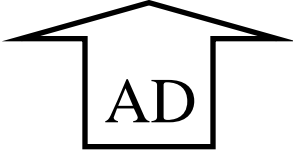


0 ... 6.0

Offset och skalning

-
*

*Så att 0.0°
och 100.0°
stämmer!*



0 ... 1024
short int

```
#include <math.h>
```

C:s matematikfunktioner

```
short int ad_value;
```

```
double temperature;
```

```
double offset = 3.14;
```

```
double gain = 51.4;
```

linjärisering

dra fjärde roten ur mätvärdet

```
temperature = pow( (double) ad_value, 0.25 );
```

```
temperature -= offset;
```

kanske justering av 0-nivå

```
temperature *= gain;
```

och omskalning

Alla C:s matematik-funktioner använder flyttal med dubbel precision. Genom att typecasta visar vi vilken omvandling vi önskar.

(Vad hade C:s implicita omvandlingsregler gett för resultat denna gång?)

Typecast av pekare

Vi kan kopiera 16 bokstäver som 4 int – detta går snabbare (om datorn har 32 bitars buss).

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

```
int main(void)
```

```
{
```

```
    char text[16]="Hello my world!";
```

```
    char array[16];
```

```
    char * ptr1 = text;
```

```
    char * ptr2 = array;
```

```
    int i;
```

```
    for( i=0;i<4;i++)
```

```
    {
```

```
        *( ((int*)ptr2)++ ) = *( ((int*)ptr1)++ );
```

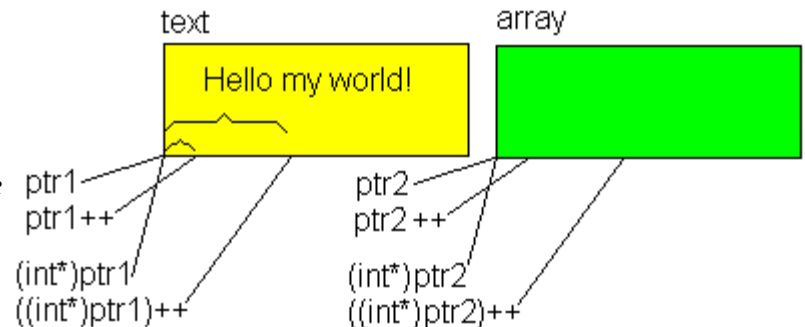
```
    }
```

```
    printf("%s\n",array);
```

```
    system("PAUSE");
```

```
    return 0;
```

```
}
```



Pekarna *typecastas* till int*, och då ökar steget från en Byte till 4 Byte!



C:s biblioteksfunktioner

C:s biblioteksfunktioner är *generellt* skrivna och använder därför oftast **void-pekare** som parametrar och för returvärdet.

Som exempel tar vi funktionen **quicksort** som storleks-sorterar element i en array för att visa hur man använder C:s biblioteksfunktioner.

Sir C.A.R Hoare

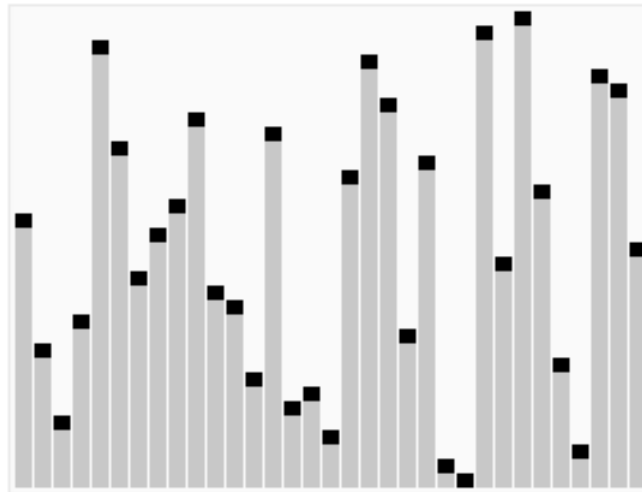
Turing award



Sortera element i en array

qsort()

i stdlib.h



[Wikipedia Quicksort](#)

Sorteringsfunktion Quick Sort

Alla programmeringsspråk har inbyggda sorteringsfunktioner. C har funktionen `qsort()` som sorterar dataposterna i en array (eller structarray) i enlighet med en **sorteringsordning** som man själv specificerar.

Exempel, en array med fem bokstäver:

```
char alfa[5] = { 'C', 'E', 'A', 'D', 'F', 'B' };
```

```
qsort( (void*) alfa, 5, sizeof( char ), SorteringsOrdning );
```

Sorteras till: A, B, C, D, E, F om funktionen `SorteringsOrdning()` jämför alfabetiskt!

***Pekare till
arrayen***

***Antal element
i arrayen***

***Storlek på
elementen i
Bytes***

***Funktionspekare,
namnet på den
sorteringsfunktion
som skall
användas***

Sorteringsfunktionen

```
int Sorteringsordning( const void * a, const void * b)
{
    if ( *((char *)a) < *((char *)b) )        return -1 ;
    else if ( *((char *)a) > *((char *)b) )    return  1 ;
    else                                       return  0 ;
}
```

QSORT arbetar med void-pekare, och kan därför användas till att sortera vad som helst i arrayer. Sorteringsfunktionen, som man skriver själv och som QSORT sedan använder, skall alltid returnera -1, +1, eller 0 om parameter **b** är före, efter, eller samma som parameter **a**. På så sätt kan man sortera arrayen efter valfri egenskap.

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

```
int SorteringsOrdning( const void *, const void *);
```

```
int main(void)
```

```
{
```

```
    int i;
```

```
    char alfa[6] = { 'C', 'E', 'A', 'D', 'F', 'B' };
```

Inte i alfabetisk ordning!

```
    qsort( (char*)alfa, 6, sizeof(char), SorteringsOrdning );
```

```
    for (i=0 ; i<5 ; i++) // now in order?
```

```
        printf("\nbokstav %d = %c",i, alfa[i]);
```

```
    printf("\n");
```

```
    system("PAUSE");
```

```
    return 0;
```

Nu alfabetiskt sorterat?

```
}
```

```
int SorteringsOrdning( const void* a, const void* b)
```

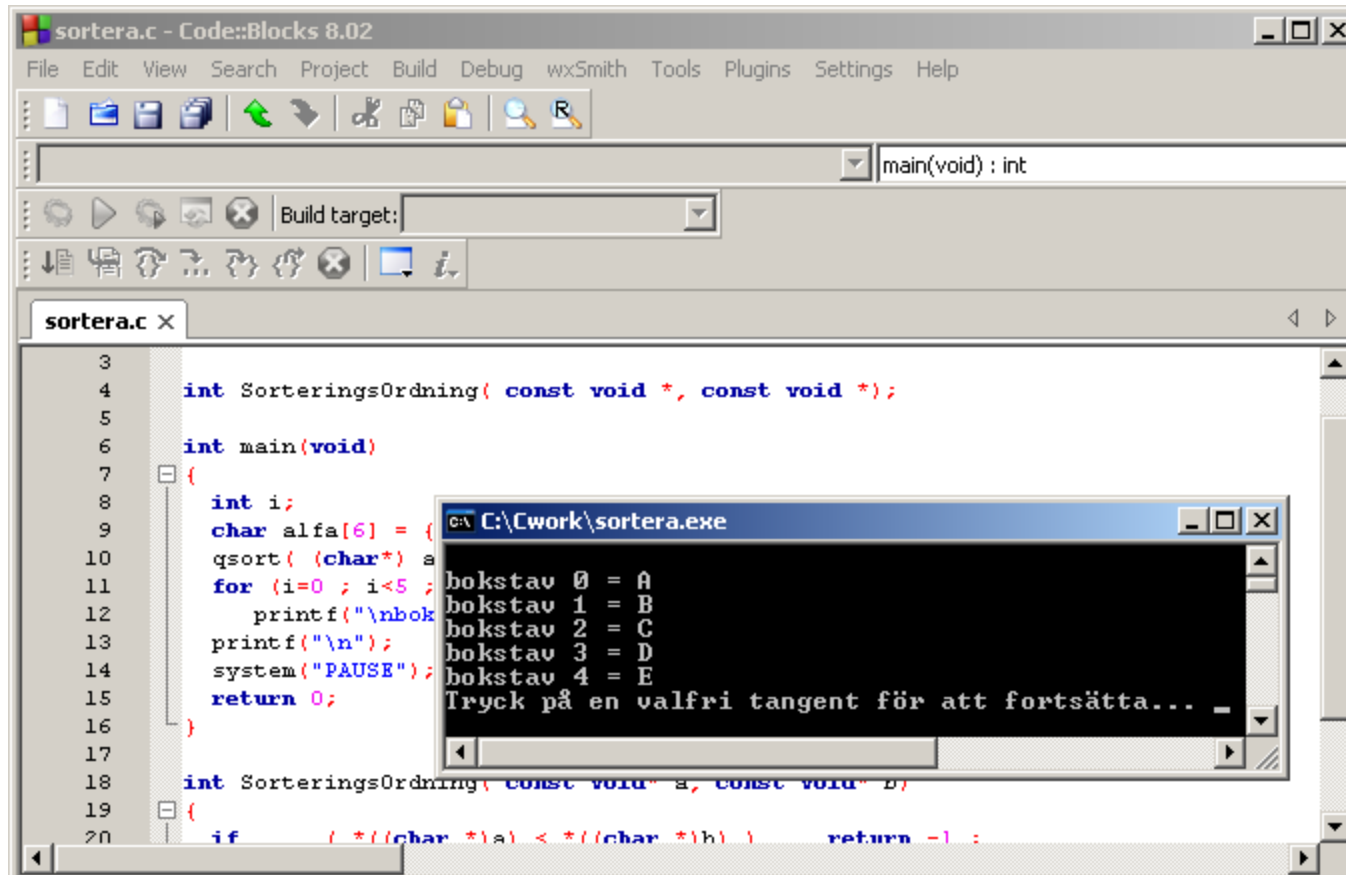
```
{
```

```
    if      ( *((char*)a) < *((char*)b) )      return -1 ;
```

```
    else if ( *((char*)a) > *((char*)b) )      return  1 ;
```

```
    else                                     return  0 ;
```

```
}
```



Ex. Medianfilter

Ett **medianfilter** tar hela tiden fram det till storleken ”**mittersta**” värdet av löpande mätvärden. Man behöver då kunna storlekssortera mätvärden – kanske med **quick-sort!** Brus-störningar undertrycks extremt bra med ett sådant filter.



Ex. varje pixel har ersatts med **medianvärdet** av de pixlar som finns inuti en cirkel (eller kvadrat) med pixlet som centrum.

Egna datatyper

Eftersom storleken på C:s datatyper kan variera är det ganska vanligt att programmerare definierar om de datatyper som finns till egna namn – med mer exakt betydelse.

```
typedef unsigned long ULONG;
```

Från och med nu så kan en variabel vara av typen:

```
ULONG tal = 1234567890;
```

ALTERA har egna datatyper, Windows har egna ...

struct elephant

Från Datortekniken

```
typedef struct
{
    float left;
    float right;
} oron ;
```

```
typedef struct
{
    char namn[13];
    int vikt;
    oron oronarea;
} elephant ;
```

Från och med nu
finns det en
datapost av typen
elephant

Delminnen

Så här når vi delminnen:

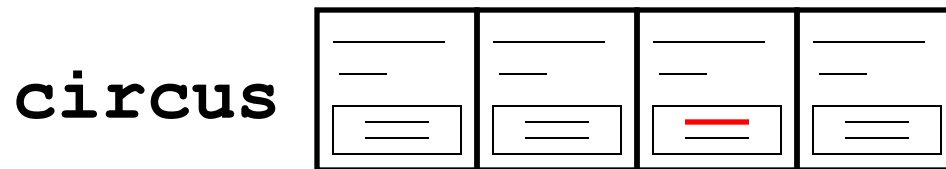
```
elephant dumbo;  
elephant * pek = &dumbo;  
dumbo.oron.right = 0.25;  
pek->oron.left = 0.36;
```

. punktoperator
-> piloperator

Vektor `circus[]`

deklarerar en vektor, `circus[]`, med plats för fyra elefanter.

```
elephant circus[4];
```

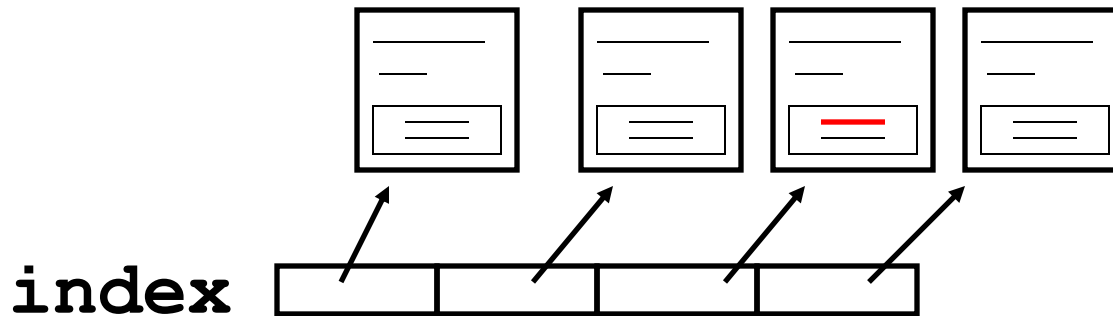


```
circus[2].oronasal = 0.56;
```


Indexarray `index[]`

deklarerar en vektor, `index[]`, med plats för fyra elefant-pekare.

```
elephant * index[4];
```

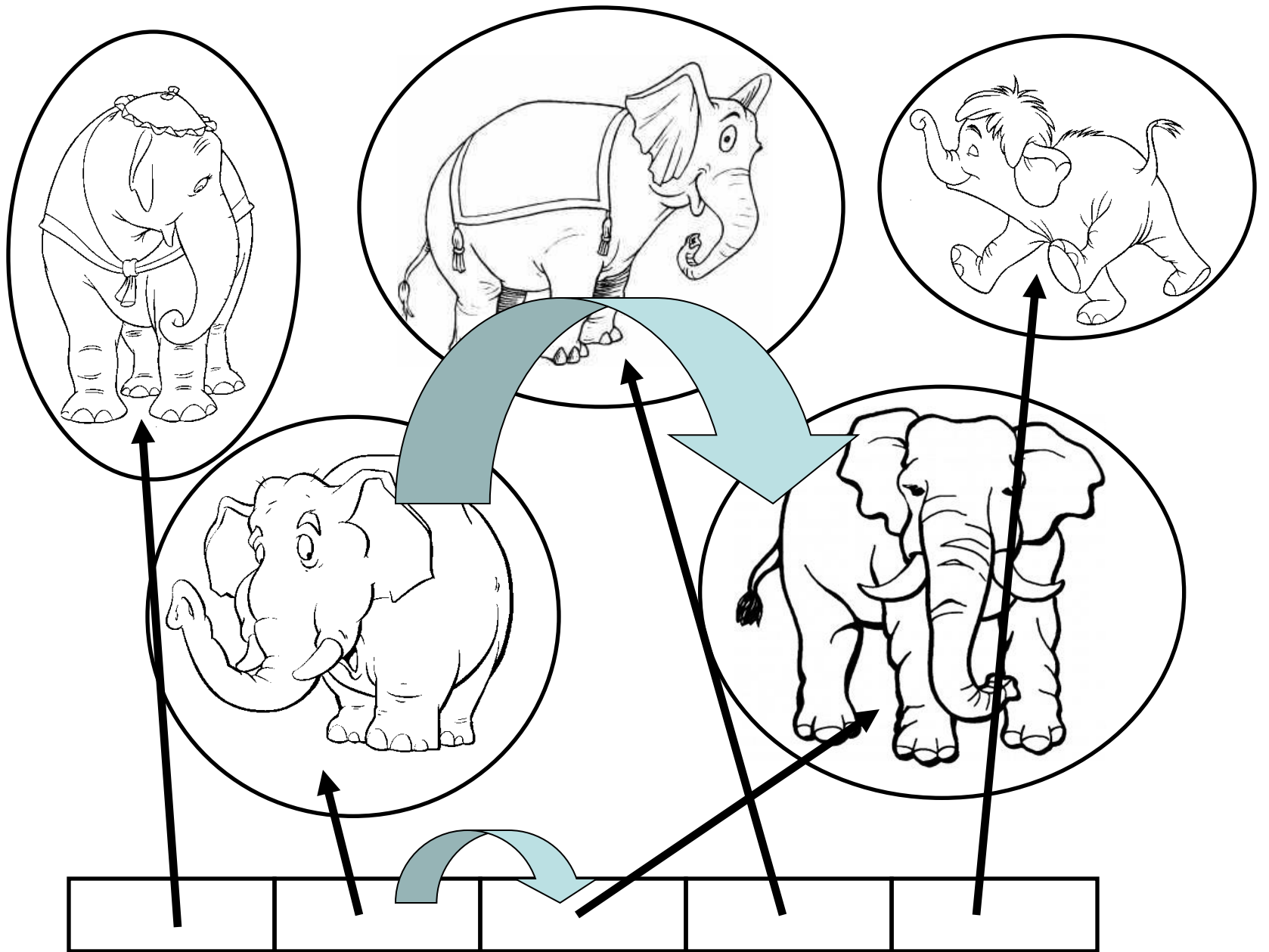


```
index[2] -> oron.left = 0.56;
```

Hur sorterar man elefanter?

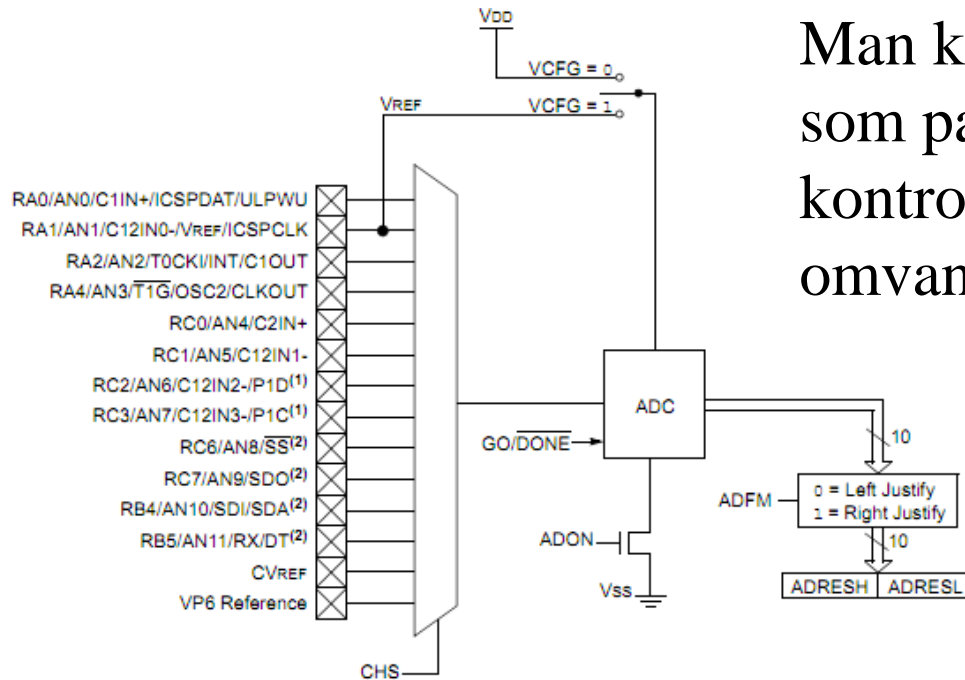


Genom att sortera pekarna – inte gärna genom att flytta på elefanterna!



Bitfield

Man kan skapa en datatyp som passar tex. ett kontrollregister för en AD-omvandlare.



REGISTER 9-1: ADCON0: A/D CONTROL REGISTER 0

R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0
ADFM	VCFG	CHS3	CHS2	CHS1	CHS0	GO/DONE	ADON
bit 7							bit 0

Bitfield

REGISTER 9-1: ADCON0: A/D CONTROL REGISTER 0

R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0
ADFM	VCFG	CHS3	CHS2	CHS1	CHS0	GO/DONE	ADON
bit 7						bit 0	

```
typedef struct
```

```
{
```

```
    unsigned ADFM :1;
```

```
    unsigned VCFG :1;
```

```
    unsigned CHS  :4;
```

```
    unsigned GO   :1;
```

```
    unsigned ADON :1;
```

```
} ADCON0 ;
```

```
ADCON0 tempinit;
```

```
tempinit.CHS = 9;
```

```
tempinit.GO = 0;
```

```
tempinit.ADFM = 1;
```

```
tempinit.VCFG = 0;
```

```
tempinit.ADON = 1;
```

Tänkbar användning:

```
void AD_init( ADCON0 init );
```

volatile ?

Periferienheter, I/O, ansluts ofta till en CPU som om dom vore minneskretsar (fast med bara ett fåtal "minnesceller"). Ex. en realtidsklock-krets – håller reda på tid och datum. Den styrs/avläses från 8 inbyggda register.



Eftersom I/O-enheter *inte* är riktiga minnen – det kan verka som om innehållet kan ändras "av sig självt" – så kan man vid programmeringen av processorn behöva "hjälpa" kompilatorn att förstå detta genom att deklarera dem som **volatile** (= flyktiga) i sina C-program.

Har till exempel processorn ett **cache-minne** är det viktigt att man läser klock-kretsen direkt och inte några *äldre* "cachade" tider!

const ?

const innebär att en variabel inte går att modifiera under körningen (ingen tilldelning kan ske). Variabeln initieras därför när den definieras.

En pekare som är **const *** kan peka på olika adresser – och man kan då läsa på dessa adresser men inte skriva där.

const deklARATIONEN gör att kompilatorn kan kontrollera att man inte uttryckligen ändrar en variabel någonstans i programmet.

En sådan variabel kan placeras i ett läsminne ROM.

#pragma ?

Några exempel på användningen av pragma – här gäller det en liten PIC-processor.

```
#pragma config |= 0x3fb0
```

```
#pragma bit lightdiode @ PORTB.0
```

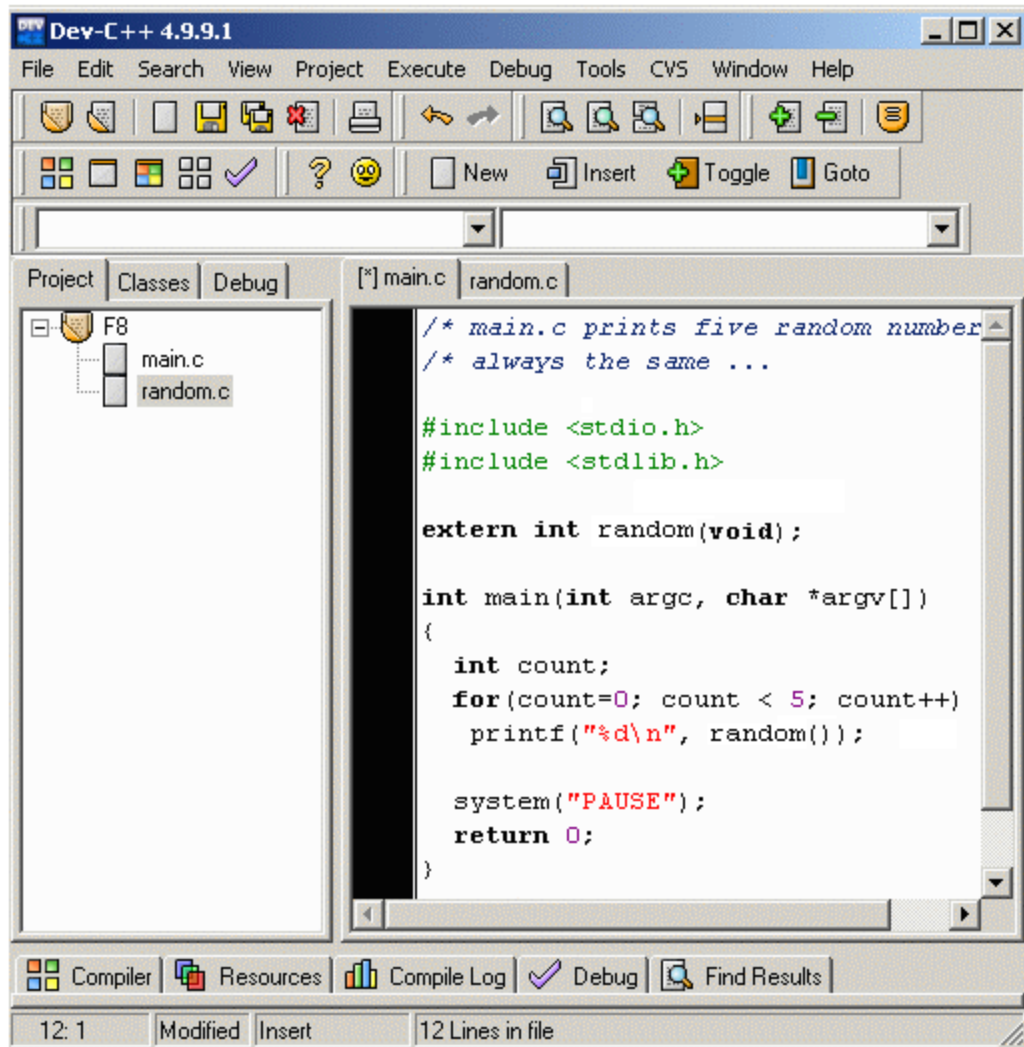
En pragmatisk person är en som låter sitt handlande styras av vad som är praktiskt hellre än vad reglerna föreskriver.

Med Preprocessorkommandot `#pragma config |= 0x3ff1` förs information om vilka inställningar som man ska använda vid själva Krets-programmeringen över till krets-programmeraren.

Preprocessorkommandot `#pragma` betyder att man gjort en sådan pragmatisk avvikelse från ANSI-C standarden.

`#pragma bit lightdiode @ PORTB.0` betyder att man infört en helt ny datatyp, bit, bitvariabel (som kan rymma 1 eller 0). Vi ger därefter bitvariabeln namnet `lightdiode` och tecknet `@` betyder att variabeln har en fast adress (kompilatorn får inte placera den någon annanstans).

Användningen av `static`



The screenshot shows the Dev-C++ 4.9.9.1 IDE. The main window displays a C program in `main.c`. The program includes `<stdio.h>` and `<stdlib.h>`. It declares an external function `random(void)` and defines a `main` function that calls `random()` five times. The status bar at the bottom indicates the cursor is at line 12, column 1.

```
/* main.c prints five random number
/* always the same ...

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

extern int random(void);

int main(int argc, char *argv[])
{
    int count;
    for(count=0; count < 5; count++)
        printf("%d\n", random());

    system("PAUSE");
    return 0;
}
```

Lagringsklasser och deklarationsområde

Exempel på användning av lagringsklassen static. Portabla slumpstal (Pseudorandom numbers). Exemplet från **C Primer Plus**, *Stephen Prata*, ISBN 1-57169-161-8.

Skapa ett projekt i Dev-C++ med två filer `main.c` och `random.c`.
Kompilera och provkör.

```
/* main.c prints five random numbers */
```

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
extern int random(void);

int main(int argc, char *argv[])
{
    int count;
    for(count=0; count < 5; count++)
        printf("%d\n", random());
    system("PAUSE"); return 0;
}
```



```
C:\c_filer\random.exe
16838
5758
10113
17515
31051
Press any key to continue .
```

Slumpfunktioner

```
/* random.c produces random numbers */
/* uses ANSI C portable algorithm */

static unsigned long int next =1; /* the seed */

int random(void)
{
    /* magic formula to generate pseudorandom number */
    next = next * 1103515245 + 12345;
    return (unsigned int) (next/65536) % 32768;
}
```

Slumpfunktionen, problem

Vad skulle hända om *next* *inte* deklarerades som *static*?

```
/* random.c produces random numbers */
/* uses ANSI C portable algorithm */

int random(void)
{
    unsigned long int next =1; /* the seed */

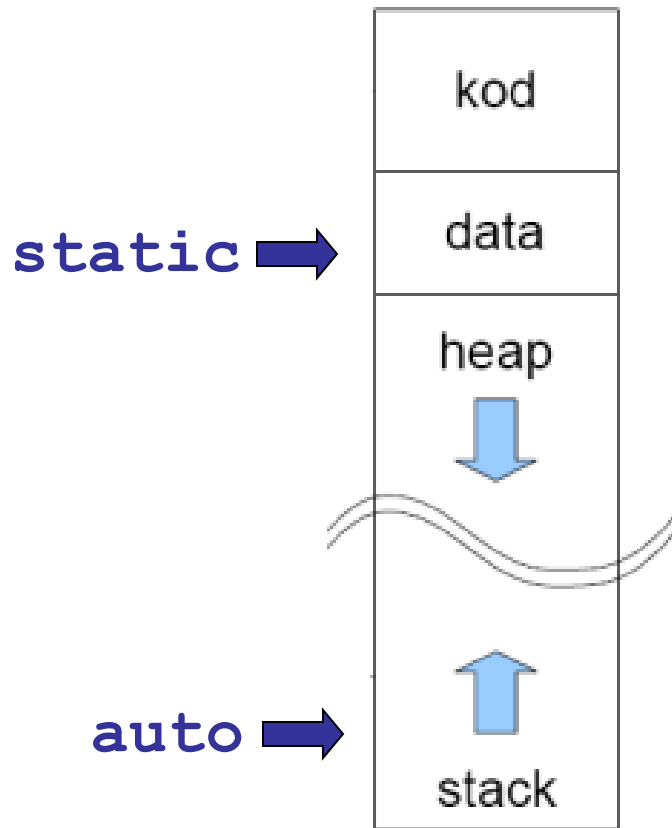
    /* magic formula to generate pseudorandom number */
    next = next * 1103515245 + 12345;
    return (unsigned int) (next/65536) % 32768;
}
```



```
C:\c_filer\random.exe
16838
16838
16838
16838
16838
Press any key to continue .
```

Ooops!

static



En variabel som är **static** ”lever” för evigt (som en global) variabel, men den är bara känd i det block där den är definierad och kan bara nås där.

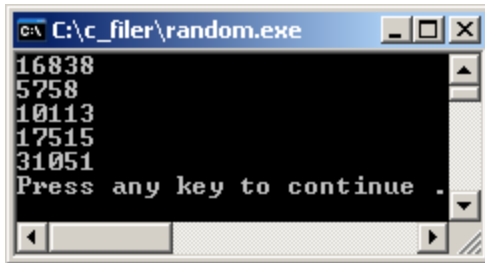
En lokal variabel i en funktion (**auto**) ”lever” bara så länge som funktionen körs.

Slumpfunktionen, mer problem

```
/* random.c produces random numbers */
/* uses ANSI C portable algorithm */

static unsigned long int next = 1; /* the seed */
int random(void)
{
    /* magic formula to generate pseudorandom number */
    next = next * 1103515245 + 12345;
    return (unsigned int) (next/65536) % 32768;
}
```

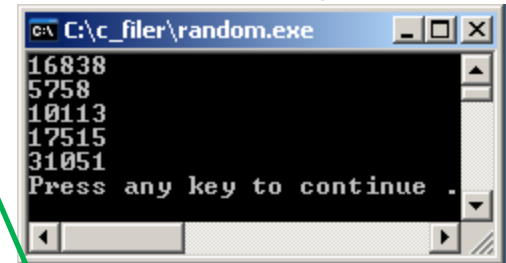
Måndag



Tisdag



Onsdag



Samma slump-talsserie vid varje körning ... (lösning! byt seed/Startvärde mellan körningarna)

Rapport om program för ett inbyggt system

Man dokumenterar:

- Systemets uppbyggnad
- Programmets omfattning
- Programmets uppbyggnad
- Hur programmet/funktionen testats

Tekniska rapporter innehåller ”figurer” och text i samverkan. Figurerna är ofta olika typer av diagram.

En sida med Diagram för grundskoleelever.

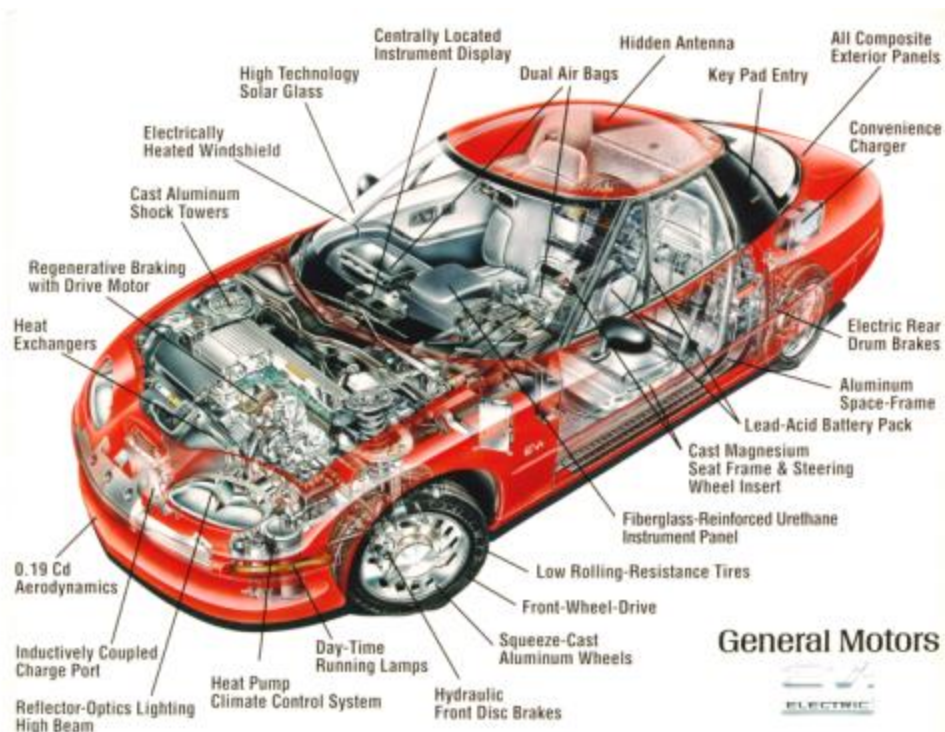
Graphic Organizers

Star 	Spider 	Fishbone 	Cloud 	Tree 	Chain 	Continuum 	Cycle 																																								
Clocks 	Flowchart 	Venn 	Chart/Matrix 	Pie Chart/ Circle Graph 	T-Chart 	Y-Chart 	PMI 																																								
KWHL <table border="1"><tr><td>K</td><td>W</td><td>H</td><td>L</td></tr><tr><td></td><td></td><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td><td></td><td></td></tr></table>	K	W	H	L									Semantic Feature Analysis <table border="1"><tr><td></td><td>1</td><td>2</td></tr><tr><td>A</td><td>+</td><td>-</td></tr><tr><td>B</td><td>-</td><td>+</td></tr></table>		1	2	A	+	-	B	-	+	Cause and Effect <table border="1"><tr><td>Cause</td></tr><tr><td>↓</td></tr><tr><td>Effect</td></tr></table>	Cause	↓	Effect	Decision Making <table border="1"><tr><td>Decision</td></tr><tr><td>↓</td></tr><tr><td></td></tr></table>	Decision	↓		Fact/Opinion <table border="1"><tr><td>Fact</td><td>Opinion</td></tr></table>	Fact	Opinion	Vocabulary <table border="1"><tr><td>Word</td></tr></table>	Word	Paragraph <table border="1"><tr><td>Topic Sent.</td></tr><tr><td>Detail</td></tr><tr><td>Conclusion</td></tr></table>	Topic Sent.	Detail	Conclusion	Persuasion <table border="1"><tr><td></td><td>←</td><td>→</td></tr><tr><td></td><td>←</td><td>→</td></tr></table>		←	→		←	→	
K	W	H	L																																												
	1	2																																													
A	+	-																																													
B	-	+																																													
Cause																																															
↓																																															
Effect																																															
Decision																																															
↓																																															
Fact	Opinion																																														
Word																																															
Topic Sent.																																															
Detail																																															
Conclusion																																															
	←	→																																													
	←	→																																													
Main/Supporting Ideas <table border="1"><tr><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td></tr></table>					5 W's <table border="1"><tr><td>Who</td><td>When</td></tr><tr><td>Where</td><td>What</td></tr><tr><td>Why</td><td></td></tr></table>	Who	When	Where	What	Why		Newspaper <table border="1"><tr><td>Who</td><td>When</td></tr><tr><td>Where</td><td>What</td></tr><tr><td>Why</td><td></td></tr></table>	Who	When	Where	What	Why		Character Traits <table border="1"><tr><td>Character</td></tr><tr><td>↓</td></tr><tr><td></td></tr></table>	Character	↓		Story Map/ Book Report <table border="1"><tr><td>Beginning</td></tr><tr><td>Middle</td><td>End</td></tr></table>	Beginning	Middle	End	Non-Fiction Book Report <table border="1"><tr><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td></tr></table>					Brainstorming Charts <table border="1"><tr><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td></tr></table>					Plants <table border="1"><tr><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td></tr></table>										
Who	When																																														
Where	What																																														
Why																																															
Who	When																																														
Where	What																																														
Why																																															
Character																																															
↓																																															
Beginning																																															
Middle	End																																														
Animal Report <table border="1"><tr><td>Animal</td></tr></table>	Animal	Geography Report 	Native Americans 	Biography <table border="1"><tr><td>Person</td></tr><tr><td>Events</td></tr></table>	Person	Events	Astronomy Report <table border="1"><tr><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td></tr></table>					Math <table border="1"><tr><td>$a + b = c$</td></tr></table>	$a + b = c$	Scientific Method <table border="1"><tr><td>Hypothesis</td></tr><tr><td>↓</td></tr><tr><td>Conclusion</td></tr></table>	Hypothesis	↓	Conclusion	Reading Logs <table border="1"><tr><td></td><td></td></tr><tr><td></td><td></td></tr></table>					Wheels 																								
Animal																																															
Person																																															
Events																																															
$a + b = c$																																															
Hypothesis																																															
↓																																															
Conclusion																																															

Det kan vara enklare att förklara något med hjälp av ett diagram än utan. <http://www.enchantedlearning.com/graphicorganizers/>

Sammanställningsbild

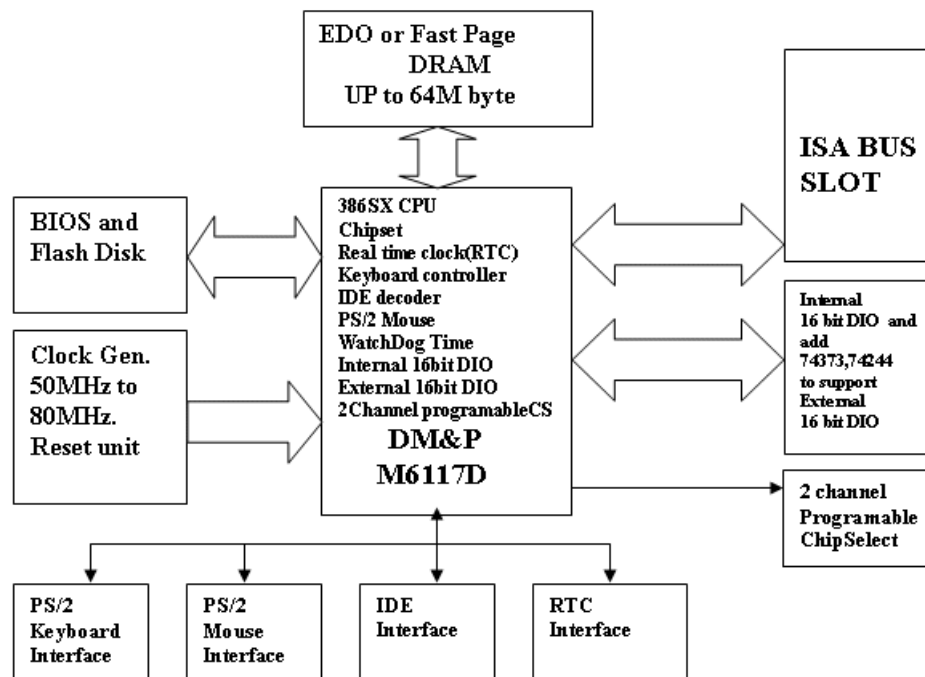
En inbyggd processor används inbyggd i en produkt. Det går nog knappast att beskriva processorns dator-program utan att man först åtminstone översiktligt förklarar **produkten!**



En **sammanställningsbild** definierar vad de olika delarna kallas för – man använder sedan exakt de namnen konsekvent genom hela rapporten när man behöver hänvisa till produkten.

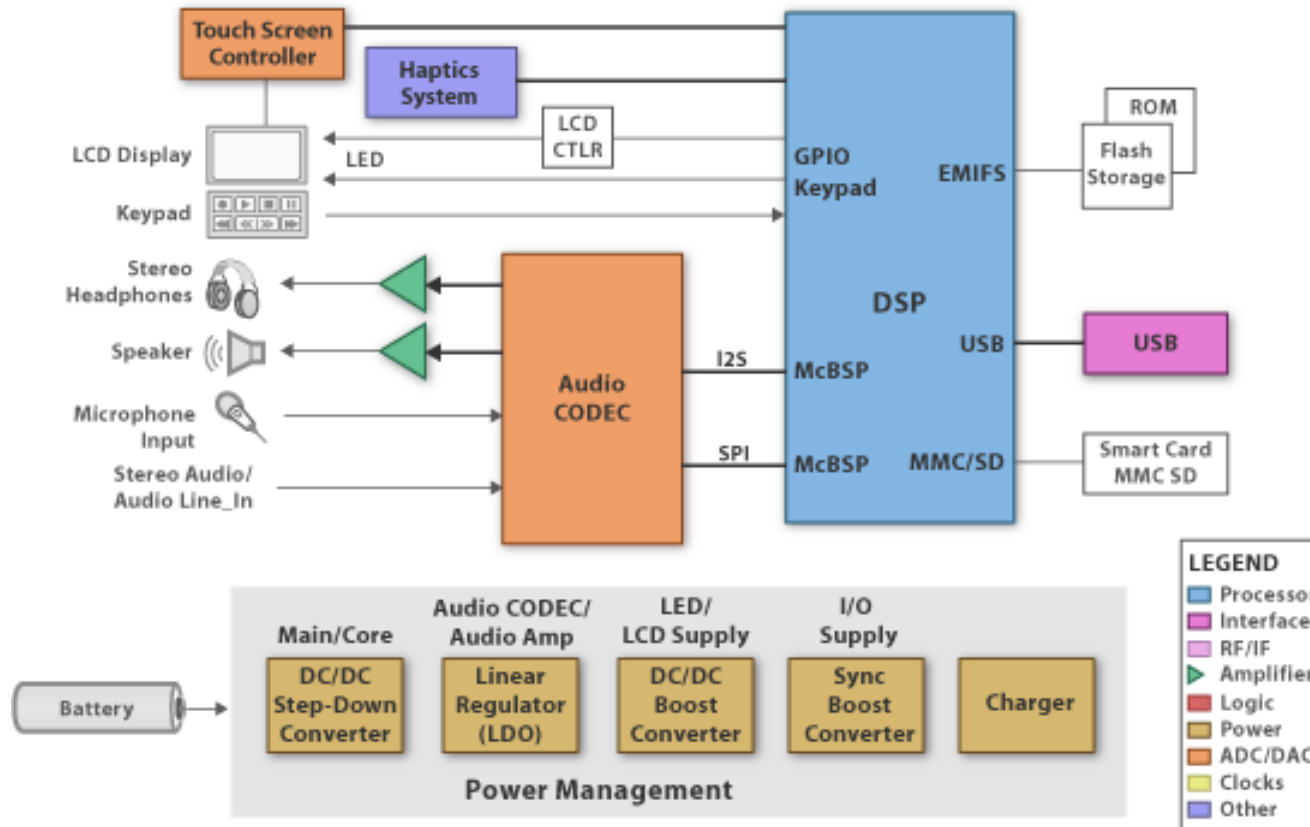
Blockdiagram

Ett blockdiagram är ett diagram över ett system där de principiella delarna, eller funktionerna, representeras av block sammanbundna med pilar som visar blockens relationer.



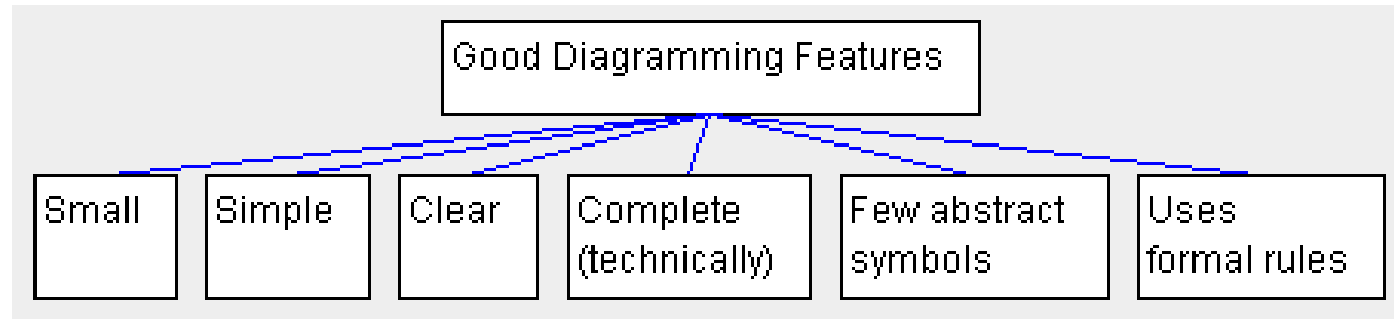
Det krävs inga avancerade hjälpmedel för att rita ett blockdiagram. Blockdiagrammet gäller produktens delar. Andra diagramtyper används för att beskriva programmets struktur.

Illustrerat blockdiagram



Vänder man sig till läsare utanför gruppen av tekniker händer det ofta att blocken är färglagda och illustrerade ...

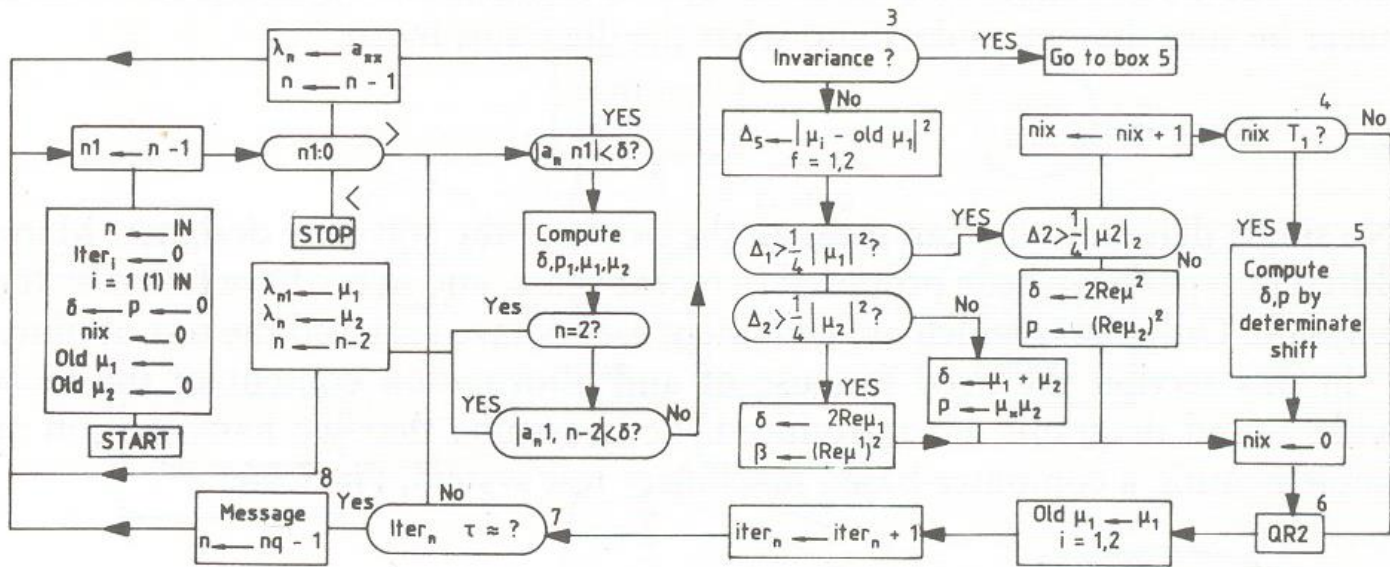
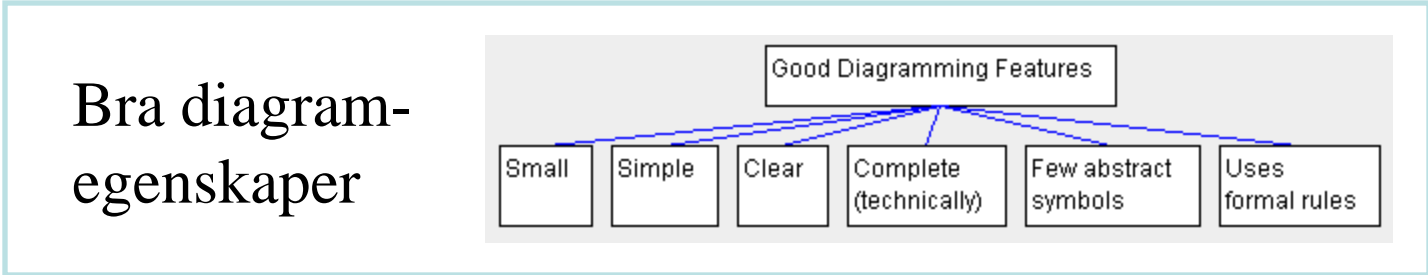
Bra diagramegenskaper



Ett bra diagram ska vara litet, enkelt, klart, innehålla få abstrakta symboler, och följa formella regler.

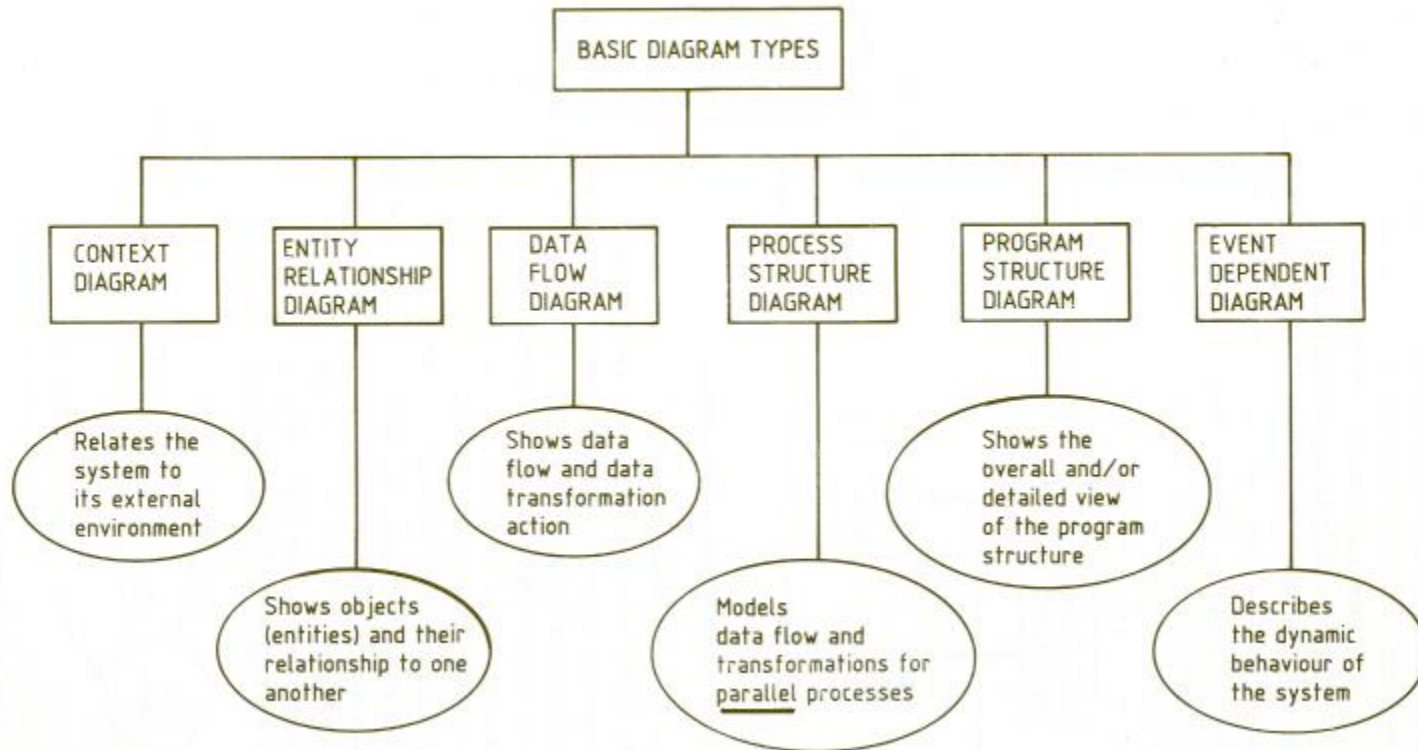
Ett bra diagram är till god hjälp när man ska förklara systemet för andra.

Exempel på ett diagram som bryter mot alla reglerna!



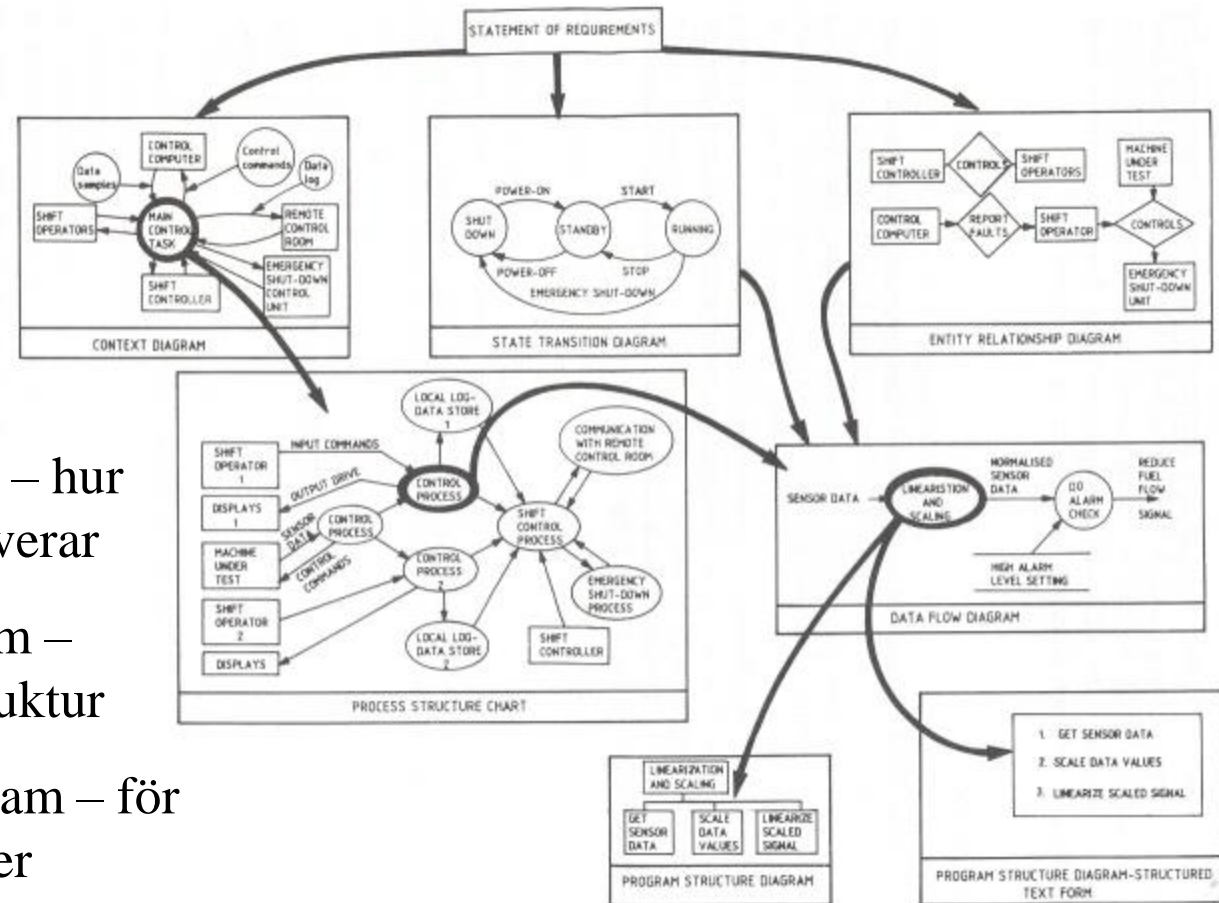
Diagrammet blir bara till hjälp
om Du anstränger dig ...

Diagramtyper för programkod



Det finns många diagramtyper för att täcka *olika aspekter* av ett datorprogram.

Diagramtyper för programkod



Tre vanliga diagramtyper:

- Flödesdiagram – hur processorn exekverar
- Strukturdiagram – programmets struktur
- Tillståndsdigram – för tillståndsmaskiner

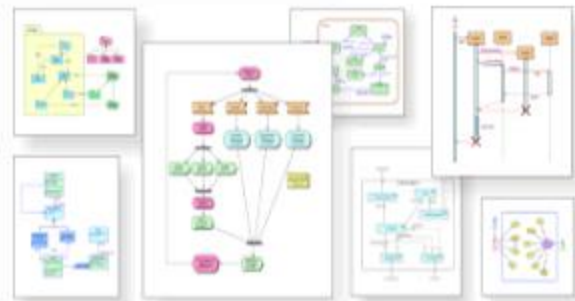
Pilarna visar hur flera diagramtyper samverkar och behövs för att ge en helhetsbild.

UML är för omfattande för denna kurs ...

UML

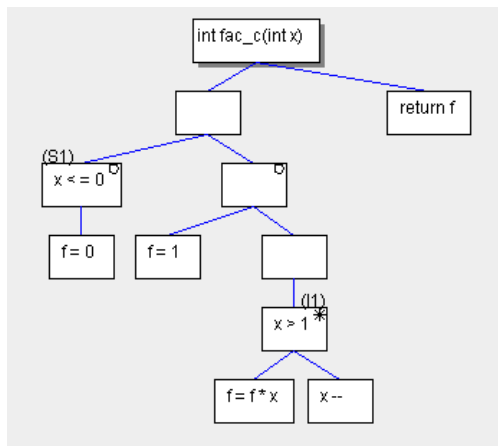
Unified Modeling Language (UML) är ett objektorienterat generellt språk för modellering av alla typer av system.

Språket används främst inom programvarukonstruktion men är även användbart inom andra områden som exempelvis modellering av affärsprocesser med mera. Genom att skapa en modell av systemet som skall konstrueras blir det enklare att förstå och bygga det.



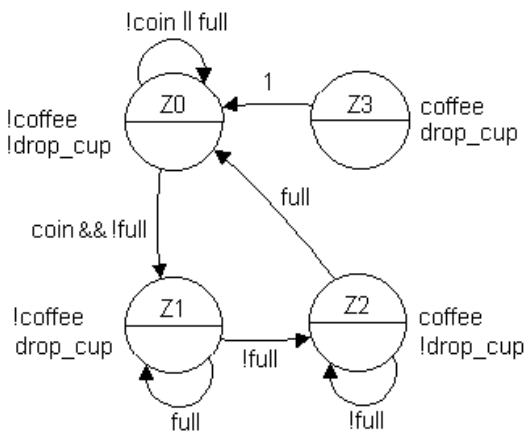
UML – innehåller en mängd olika diagramtyper.

Vi använder ...



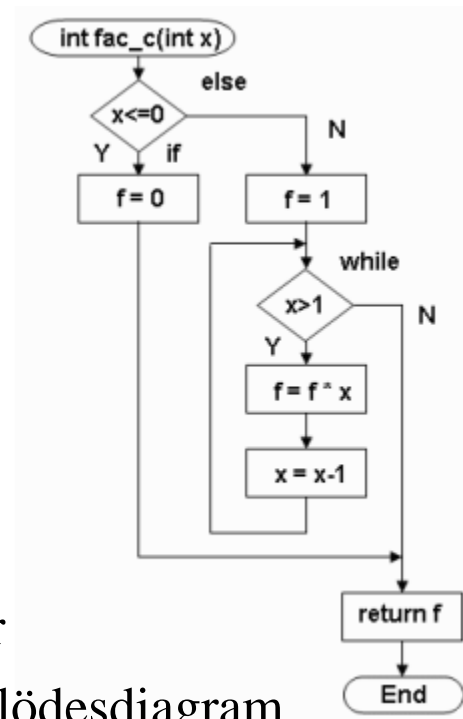
Strukturdiagram

– programmets struktur



Tillståndsdigram

– för tillståndsmaskiner



Flödesdiagram

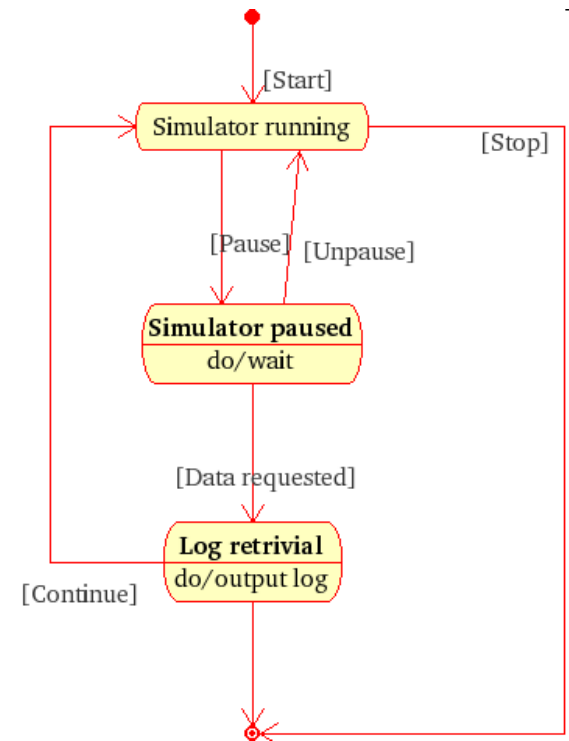
– hur processorn exekverar

Programmering efter tillståndsdigram

En mycket vanlig teknik vid programmering av inbyggingsprocessorer är att använda ”tillstånd” och ”tillståndsdigram”.

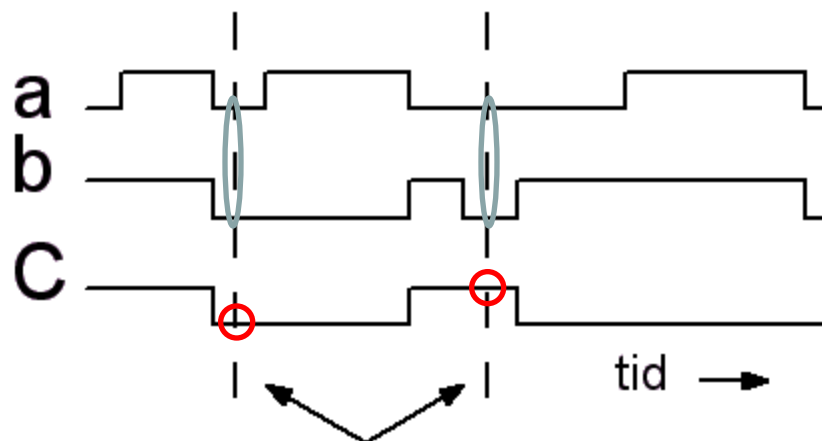
Idén är lånad från Digitalteknikens ”automater”.

Låt oss därför se kort på några av digitalteknikens sekvenskretsar och automater.

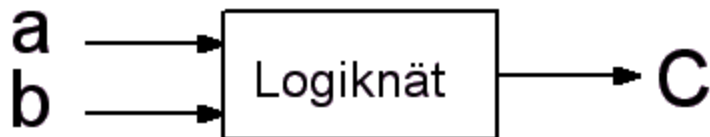


UML-tillståndsdigram

Sekvensnät



Samma insignal
kan ge olika utsignal



Om en och samma insignal kan ge upphov till olika utsignal, är logiknätet ett sekvensnät.

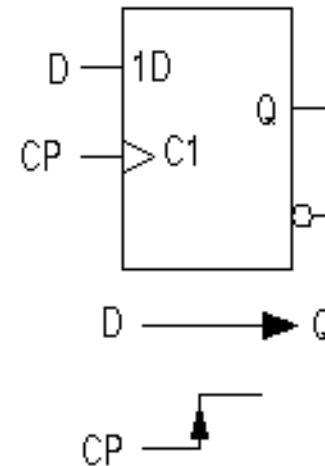
Det måste då ha ett *inre minne* som gör att utsignalen påverkas av både nuvarande och föregående insignaler!

Repetition - Klockad vippra

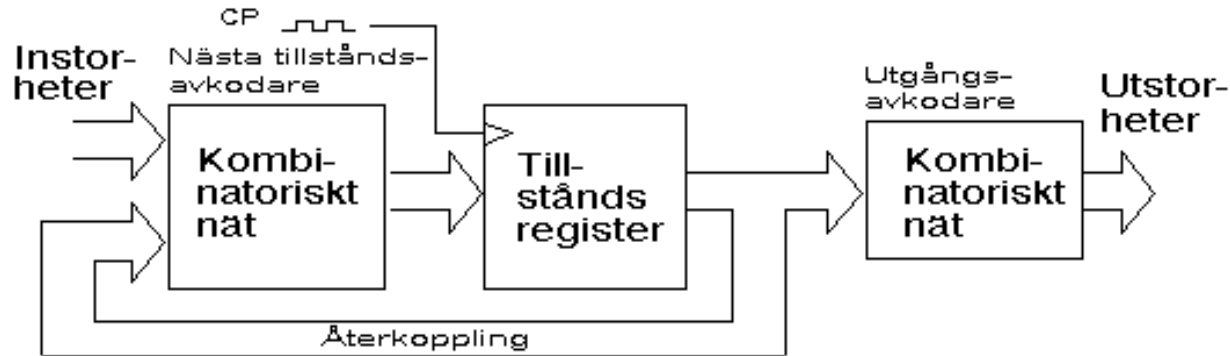
Inom digitaltekniken brukar man skilja på enkla låskretsar (latch) och klockade vippra (flip-flop).

De enkla låskretsarnas begränsning ligger i att man *inte* kan mata in ett nytt värde till ingången *samtidigt* som man läser av utgångsvärdet. De elektroniska kretsarnas snabbhet har gjort det nödvändigt att utveckla mer sofistikerade kretsar.

Flanktriggad D-vippa. D-ingången är dataingång, C-ingången är klockpulsingång, därav beteckningen CP. Styringången C har ett flanktriggningsstecken, en triangel. När C-ingången nås av en **positiv flank**, det vill säga under den korta tid då C går från "0" till "1", kopieras D-ingångens värde till utgången Q. Utgångsvärdet är sedan låst tills det inkommer en ny flank på klockpulsingången.



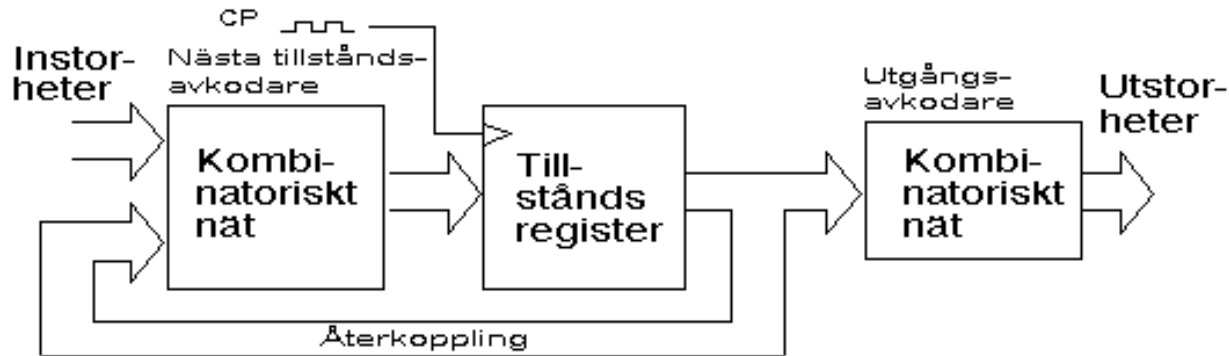
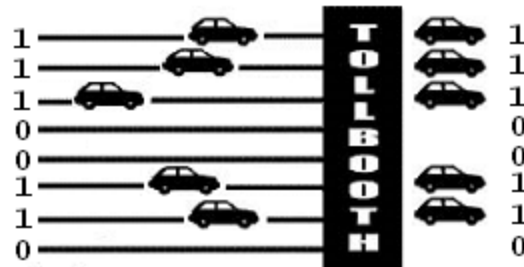
Moore-automat



En vanlig typ av sekvensnät är Moore-automaten. Nätets ”minnesfunktion” sitter i ett **Tillståndsregister** uppbyggt av D-vippor. Ett logiknät – **Nästa tillståndsavkodaren** – förutsäger det kommande tillståndet utifrån det nuvarande tillståndet och signalerna. När klockpulsen CP kommer hamnar man i det nya tillståndet.

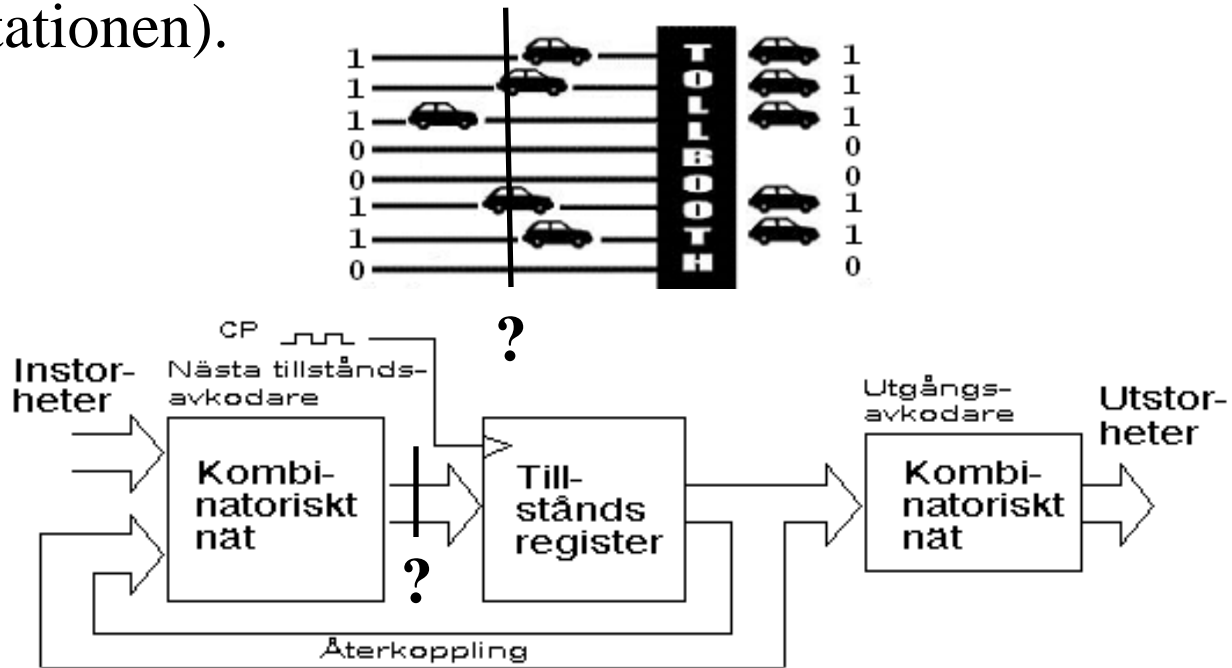
Tillståndsregistrets D-vippor

Tillståndsregistrets D-vippor bromsar upp *kapplöpningen* mellan signalerna tills värdet är stabilt. (Jämför med tullstationen).



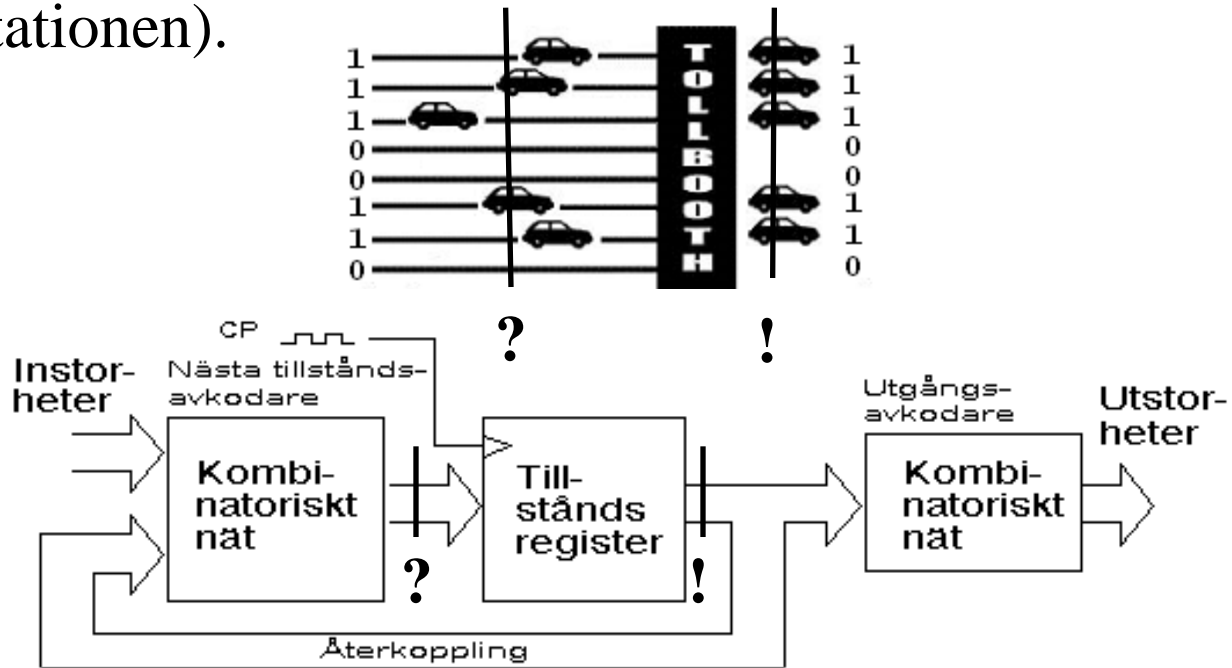
Tillståndsregistrets D-vippor

Tillståndsregistrets D-vippor bromsar upp *kapplöpningen* mellan signalerna tills värdet är stabilt. (Jämför med tullstationen).



Tillståndsregistrets D-vippor

Tillståndsregistrets D-vippor bromsar upp *kapplöpningen* mellan signalerna tills värdet är stabilt. (Jämför med tullstationen).



Ex. Kaffeautomaten

Exempel: En kaffeautomat

Nästa tillståndsavkodaren ska förutsäga nästa tillstånd – ungefär som *oraklet i Delfi* förutsäger framtiden!

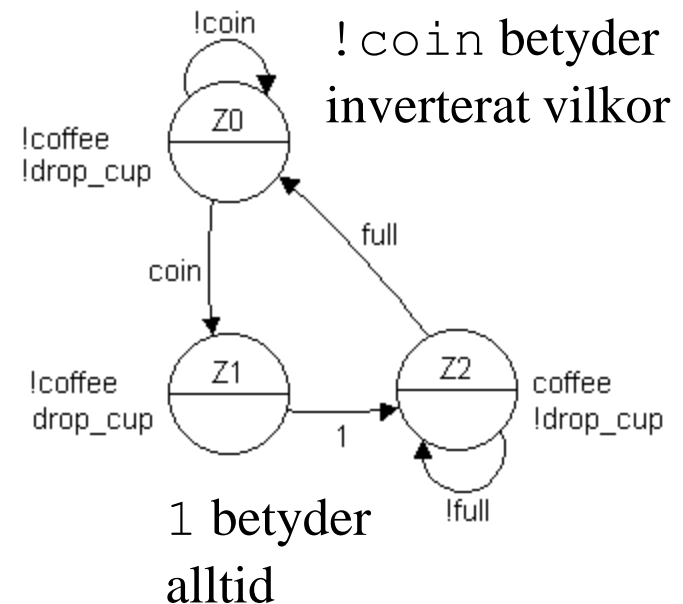
Uppgiften är *inte omöjlig*, det finns en systematisk metod som steg för steg leder till målet.

Första steget är att rita ett **Tillståndsdiagram**.

Cirklarna **Z0** **Z1** och **Z2** är tillstånden.

Pilarna är möjliga övergångar mellan tillstånden och texten vid pilarna är villkoret för övergången.

Bredvid cirklarna står vad som ska hända i tillstånden.



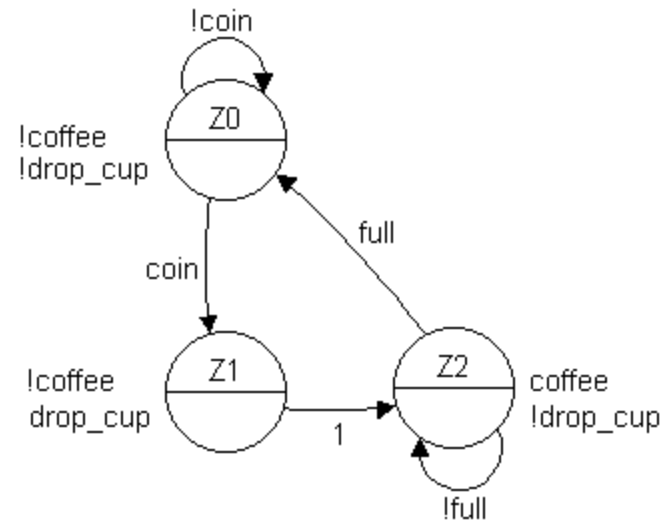
Tillståndsdigrammet, insignaler

Kaffeautomaten har två *insignaler*.

coin från myntkastet som anger att en pollett passerat en fotocell där.

full från en givare som "övervakar" plastmuggen under fyllningen.

coin = 1 när myntet passerar. **full = 1** när muggen blir full.



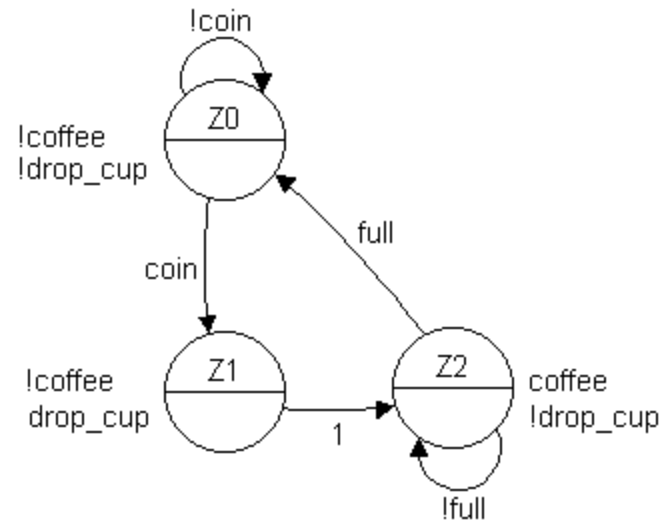
Tillståndsdigrammet, utsignaler

Kaffeautomaten har två
utsignaler.

drop_cup till en matarenhet
för plastmuggar.

coffee till en magnetventil
för påfyllning av kaffet.

Mataren matar fram en mugg var gång **drop_cup** blir "1", och kaffe
fylls på så länge som **coffee = 1**.

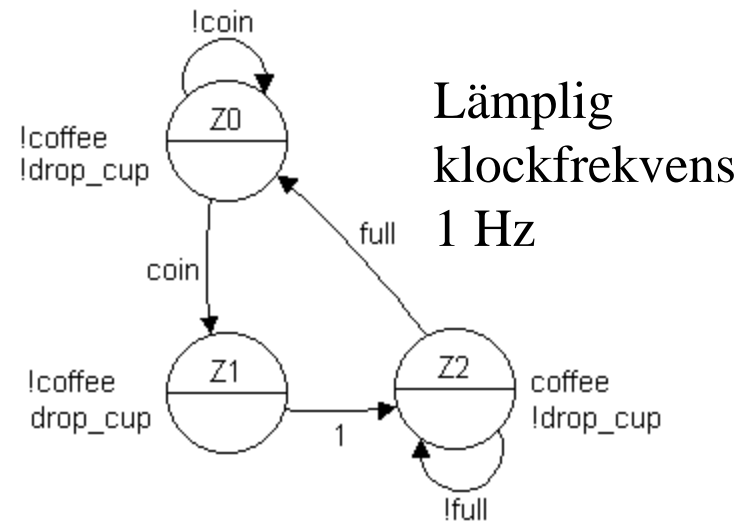


Tillståndsdigrammet, övergångar

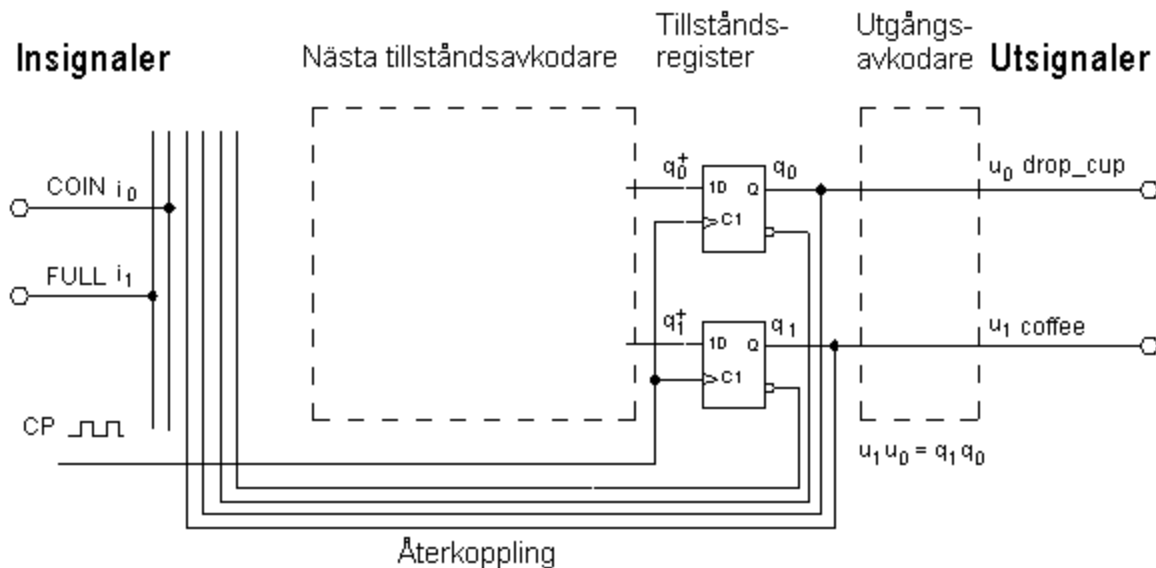
I första tillståndet, **Z0**, gäller för ut-signalerna att man inte släpper någon kopp (**!drop_cup**), och inte häller i någon dryck (**!coffee**) förrän man fått betalning (**coin**).

I andra tillståndet, **Z1**, släpps plastmuggen (**drop_cup**). "1" betyder här "alltid uppfyllt" så nästa klockpuls (om 1 sek) lämnar man således **Z1** för **Z2**.

I det tredje tillståndet, **Z2**, återställs mataren för plastmuggar (**!drop_cup**) och koppen börjar fyllas med dryck (**coffee**). Detta pågår tills muggen är full (**full**). Vi hamnar då åter i utgångsläget.



Kaffeautomaten som Moore-automat



Tillståndsdigrammet har tre tillstånd. **Tillståndsregistret** måste innehålla minst tre olika kombinationer. Det behövs två D-vippor ($2^2 = 4 > 3$).

Beteckningar. D-vippornas utgångar betecknas med $q_1 q_0$, ingångarna, som bär nästa tillstånds signalen, brukar betecknas $q_1^+ q_0^+$ där plustecknet står för det "kommande" tillståndet.

Sekvensnätets utgångar och ingångar betecknas $u_1 u_0, i_1 i_0$.

Om vippornas utgångar styr utsignalerna direkt slipper man utgångsavkodaren!

Kodad tillståndstabelle $(q_1^+, q_0^+) = f_d(q_1, q_0, i_1, i_0)$

		I:			
		$i_1 i_0$	ifull icoin	ifull coin	full coin
q_1	q_0	00	01	11	10
Z0:	00	0 0	0 1	0 0	0 0
Z1:	01	1 0	1 0	0 1	0 1
??:	11	0 0	0 0	0 0	0 0
Z2:	10	1 0	1 0	0 0	0 0

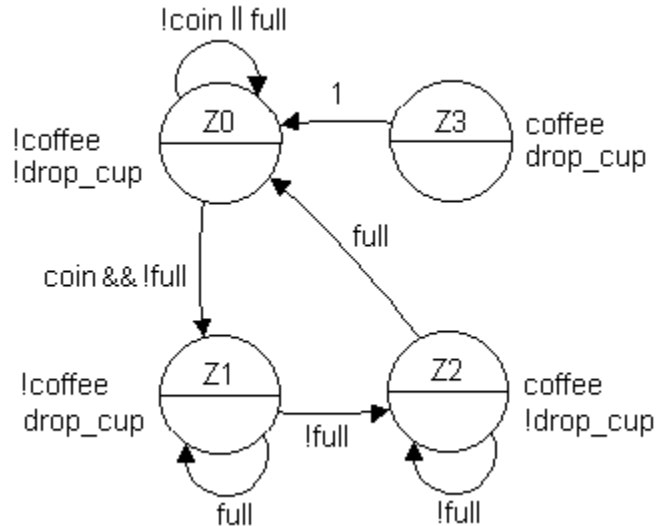
$q_1^+ q_0^+$

U=Z
 $u_1 u_0 = q_1 q_0$
 Z0: $u_1 = !\text{coffee}$
 $u_0 = !\text{drop_cup}$
 Z1: $u_1 = !\text{coffee}$
 $u_0 = \text{drop_cup}$
 ??: $u_1 = \text{coffee}$
 $u_0 = \text{drop_cup}$
 Z2: $u_1 = \text{coffee}$
 $u_0 = !\text{drop_cup}$

Observera att tabellen är uppställd som ett Karnaughdiagram. Detta kommer att underlätta framtagandet av grindnäten senare!

Z2: I de två sista kolumnerna har koppen blivit full och vi ska gå till Z0 (00). I de två första kolumnerna stannar man kvar i Z2 (10) och fortsätter att fylla på dryck.

Ett mer genomtänkt tillståndsdiaqram!

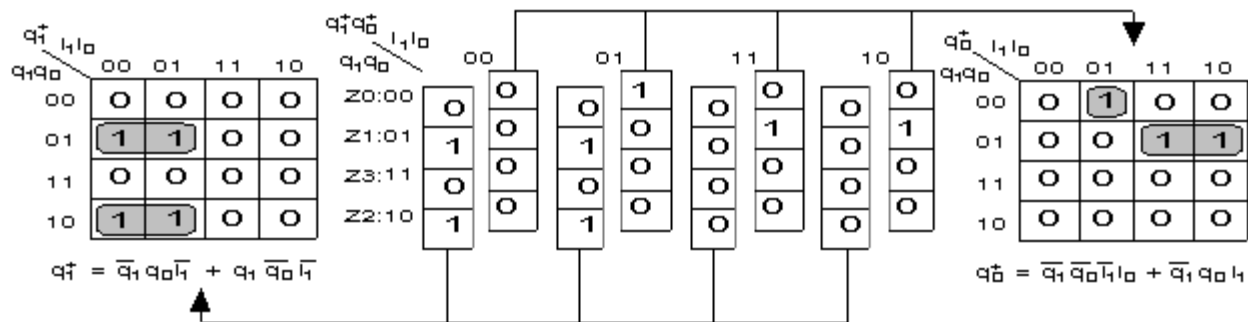


Detta enkla exempel visar den stora fördelen med en systematisk syntesmetod; man tvingas överväga *alla* möjligheter för att därmed se till att sekvensnätet gör det bästa av varje situation, även sådana som "egentligen" inte ska kunna hända (men som vi alla vet *ändå* kommer att hända ...).

Vi kan nu "rätta till" det ursprungliga tillståndsdiaqrammet.

Minimerade funktioner

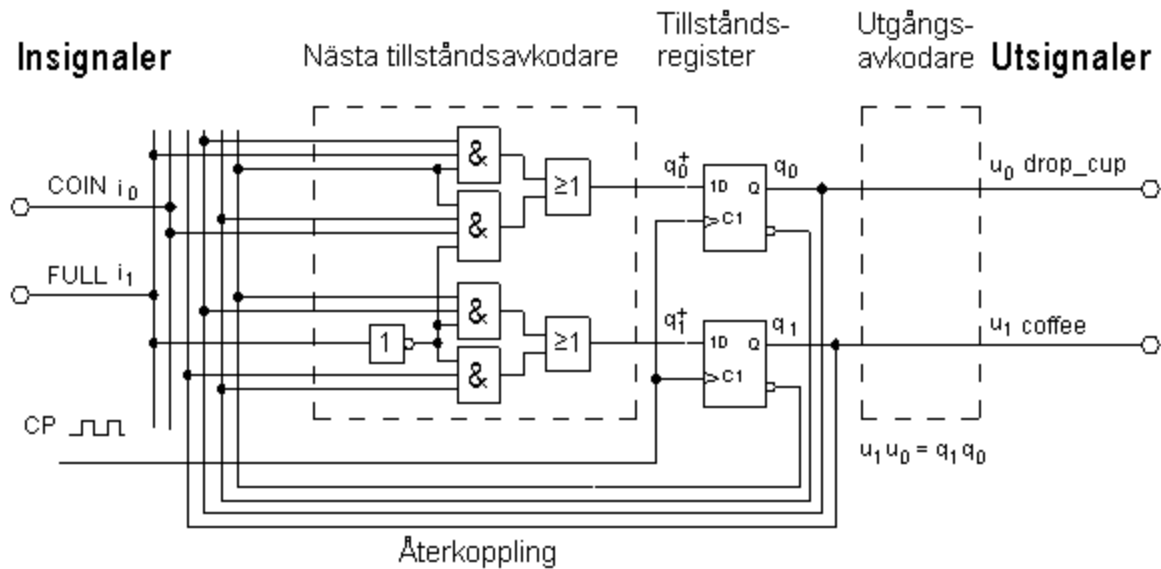
Tabellen kan splittras upp i *två* Karnaughdiagram, ett för $q_1^+ = f(q_1 q_0, i_1 i_0)$ och ett för $q_0^+ = f(q_1 q_0, i_1 i_0)$.



Hoptagningar i Karnaughdiagrammen ger:

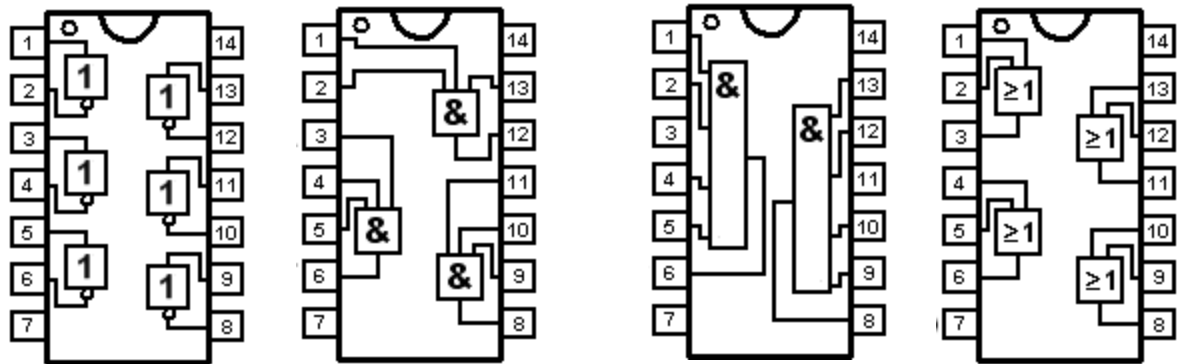
$$q_1^+ = \bar{q}_1 \bar{q}_0 \bar{i}_1 + q_1 \bar{q}_0 \bar{i}_1 \quad q_0^+ = \bar{q}_1 \bar{q}_0 \bar{i}_1 i_0 + \bar{q}_1 q_0 i_1$$

Kaffeautomat med standardkretsar?

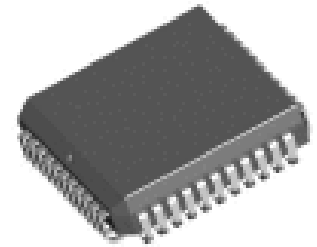


4 standardkretsar:

7404, 7411,
7421, 7432



Programmerbar logik



VHDL?

```
library IEEE;
use IEEE.std_logic_1164.all;

entity coffee_machine is
port ( COIN, FULL      : in std_logic ;
      DROP_CUP, COFFEE : out std_logic );
end coffee_machine ;

architecture behavior of coffee_machine is
type state is ( Z0, Z1, Z2, Z3 ) ;
signal present_state, next_state : state ;

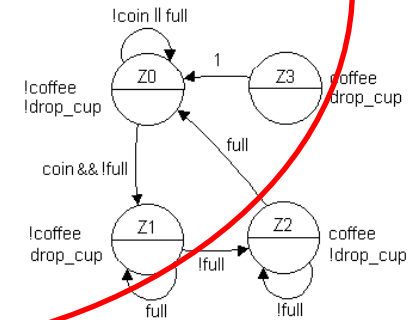
state_register: process ( CLK )
begin
if rising_edge( CLK ) then
present_state <= next_state ;
end if ;
end process ;

output_decode: process ( present_state )
begin
case present_state is
when Z0 => DROP_CUP <= '0' ;
          COFFEE   <= '0' ;
when Z1 => DROP_CUP <= '0' ;
          COFFEE   <= '1' ;
when Z2 => DROP_CUP <= '1' ;
          COFFEE   <= '0' ;
when Z3 => DROP_CUP <= '1' ;
          COFFEE   <= '1' ;
end case ;
end process ;

next_state_decode: process ( present_state, COIN, FULL )
begin
case present_state is
when Z0 => if ( NOT COIN OR NOT FULL ) = '1' then
next_state <= Z0 ;
elsif ( COIN AND NOT FULL ) = '1' then
next_state <= Z1 ;
end if ;
when Z1 => if FULL = '1' then
next_state <= Z1 ;
else
next_state <= Z2 ;
end if ;
when Z2 => if FULL = '0' then
next_state <= Z2 ;
else
next_state <= Z0 ;
end if ;
when Z3 => next_state <= Z3 ;
end case ;
end process ;
end architecture behavior ;
```

Entity

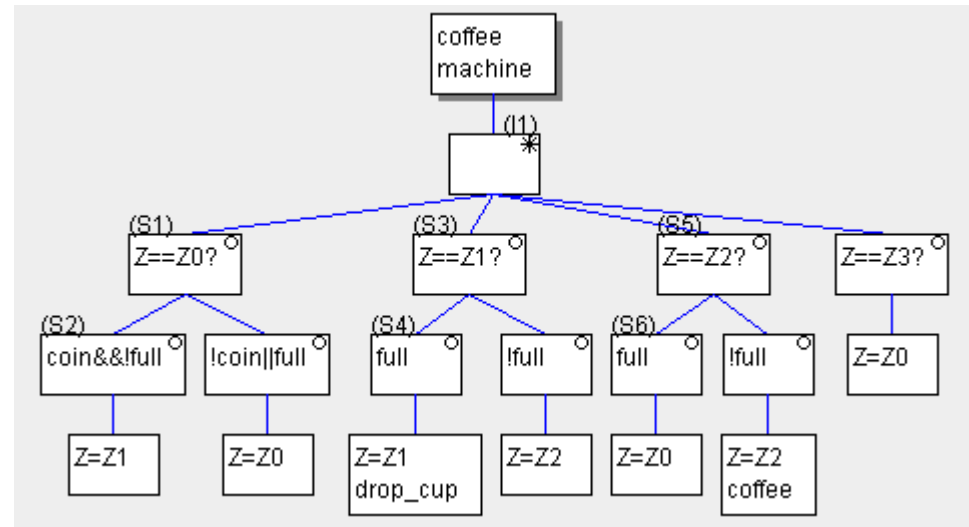
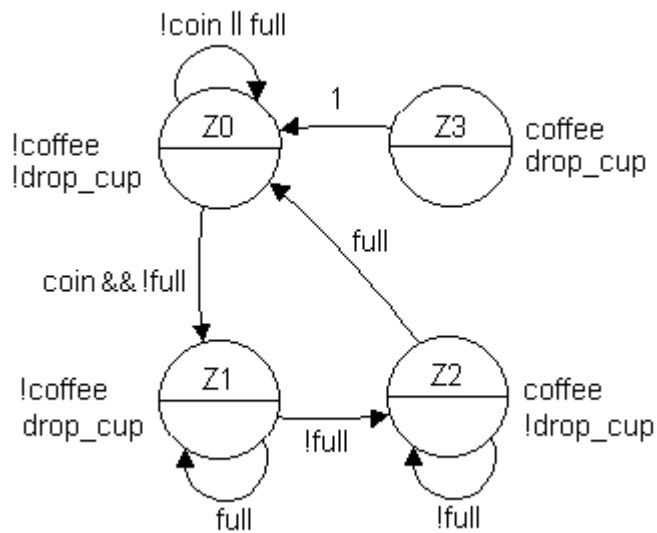
Next State Decoder



Output decoder

Kaffeautomaten direkt från tillståndsdigrammets beskrivning.

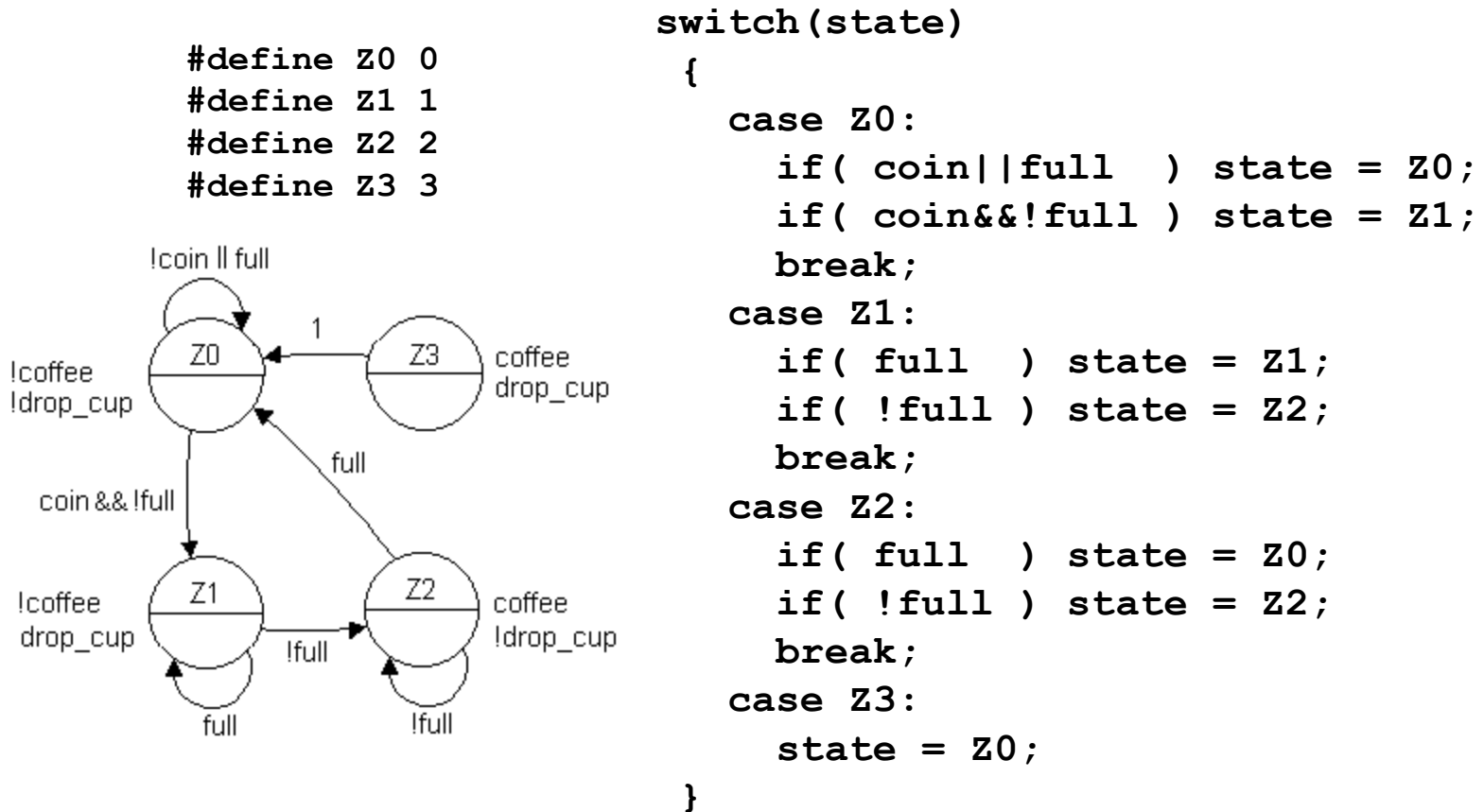
Processor, C-kod från tillståndsdigram



vanligen ”`switch () case:`” satser

Processor, C-kod från tillståndsdigram

Vanligen använder man ”**switch() case:**” satser.



Eller från tillståndstabell

$$\text{index} = \text{state} * 4 + \text{full} * 2 + \text{coin};$$

		i:		full		full	
		i ₁	i ₀	coin	coin	coin	coin
q ₁	q ₀	00	01	11	10		
Z0:	00	0 0	0 1	0 0	0 0		
Z1:	01	1 0	1 0	0 1	0 1		
Z3:	11	0 0	0 0	0 0	0 0		
Z2:	10	1 0	1 0	0 0	0 0		

q₁⁺ q₀⁺

<i>index</i>	q ₁ q ₀ i ₁ i ₀	q ₁ ⁺ q ₀ ⁰	Z	<i>index</i>	q ₁ q ₀ i ₁ i ₀	q ₁ ⁺ q ₀ ⁰	Z
0	0000	00	0	8	1000	10	2
1	0001	01	1	9	1001	10	2
2	0010	00	0	10	1010	00	0
3	0011	00	0	11	1011	00	0
4	0100	10	2	12	1100	00	0
5	0101	10	2	13	1101	00	0
6	0110	01	1	14	1110	00	0
7	0111	01	1	15	1111	00	0

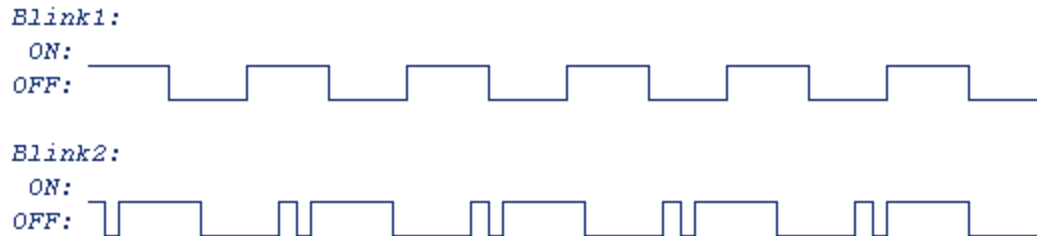
```
int NextState[16]={0,1,0,0,2,2,1,1,2,2,0,0,0,0,0,0};
```

C-kod från tillståndstabell

```
void main(void)           Programmet blir mycket enkelt!
{
    int NextState[16]={0,1,0,0,2,2,1,1,2,2,0,0,0,0,0,0};
    . . . /* initiation */
    while(1)
    {
        full = GetFull();           /* sensor input */
        coin = GetCoin();           /* sensor input */
        index = state*4 + full*2 + coin;
        state = NextState[index];
        DropCup( state );           /* actuator output */
        FillCoffee( state );        /* actuator output */

        delay(1000);               /* 1 sec -> 1 Hz clock */
    }
}
```



Flera saker samtidigt?



```
/* Blink1: 1s ON - 1s OFF */
```


```
/* Blink2: 0,2s ON - 0,2s OFF - 1s ON - 1s OFF */
```

Först en lysdiod ...

```
while(1)
{
    Blink1:
    ON:
    OFF: 
    /* Blink1: 1s ON - 1s OFF */
    switch(Statel)
    {
        case 0:
            Blink1 = ON;
            Time1++;
            if( Time1 == 10 ) { Statel = 1; Time1 = 0; }
            break;
        case 1:
            Blink1 = OFF;
            Time1++;
            if( Time1 == 10 ) { Statel = 0; Time1 = 0; }
    }
    delay(100); /* 0,1 sek delay */
}

```

Sedan en annan lysdiod ...

```
while(1)
{
    Blink2:
    ON:
    OFF: 
    /* Blink2: 0,2s ON - 0,2s OFF - 1s ON - 1s OFF */
    switch(State2)
    {
        case 0:
            Blink2 = ON; Time2++;
            if( Time2 == 2 ) { State2 = 1; Time2 = 0; }
            break;
        case 1:
            Blink2 = OFF; Time2++;
            if( Time2 == 2 ) { State2 = 2; Time2 = 0; }
            break;
        case 2:
            Blink2 = ON; Time2++;
            if( Time2 == 10 ) { State2 = 3; Time2 = 0; }
            break;
        case 3:
            Blink2 = OFF; Time2++;
            if( Time2 == 10 ) { State2 = 0; Time2 = 0; }
    }
    delay(100); /* 0,1 sek delay */
}

```

Varför inte båda?

Blink1:
ON: 
OFF:

Blink2:
ON: 
OFF:

```
while(1)
{
  /* Blink1: 1s ON - 1s OFF */
  switch(State1)
  {
    case 0: ... ; break;
    case 1: ... ;
  }

  /* Blink2: 0,2s ON - 0,2s OFF - 1s ON - 1s OFF */
  switch(State2)
  {
    case 0: ... ; break;
    case 1: ... ; break;
    case 2: ... ; break;
    case 3: ... ;
  }

  delay(100); /* 0,1 sek delay */
}
```

State machines

State machines/Tillståndsmaskiner/Moore-automater är således mycket användbara hjälpmedel för att programmera ”parallella” processer för små microcontrollers.

Tips! Observera att de flesta kompilatorer lägger ut effektivare kod för **switch () – case**

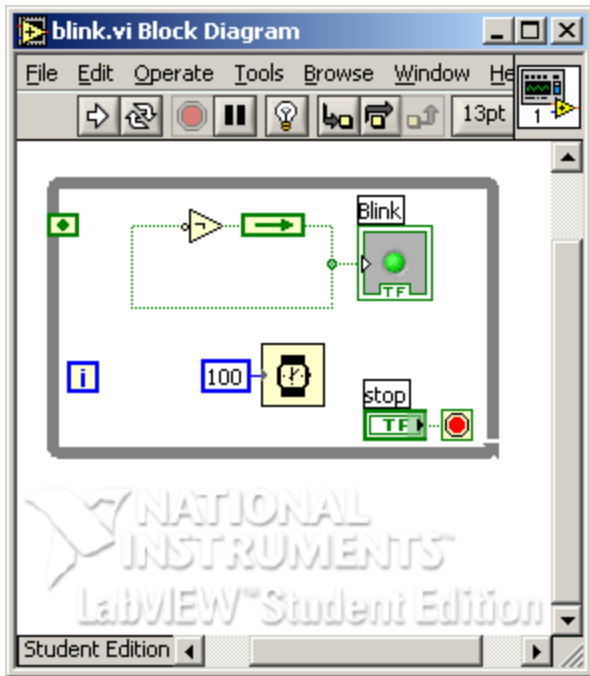
än för

if () – else if () – else

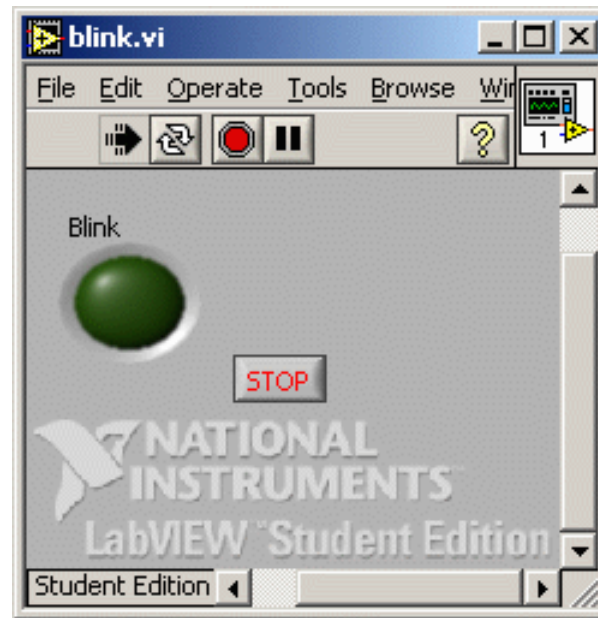
så använd alltid switch-satsen!

Många kommersiella programvaror bygger på State machines ...

Grafiska programspråk, LabView



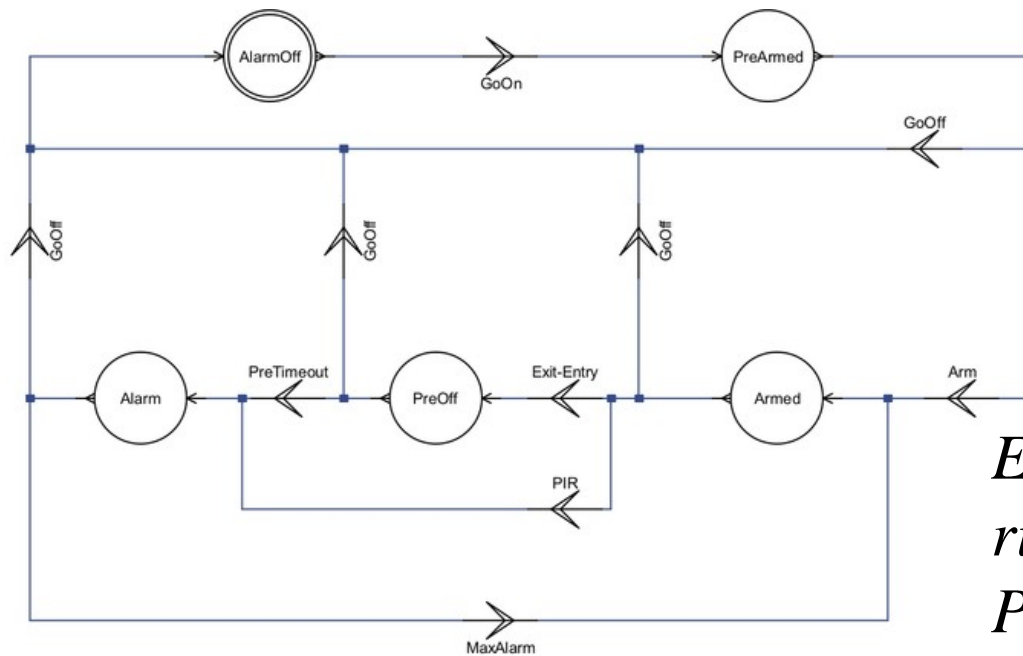
```
do {  
    Blink != Blink;  
    delay(1000); /* 1 sek delay */  
} while (!Stop );
```



*Bakom varje grafiskt element
döljer sig en statemaskin ...*

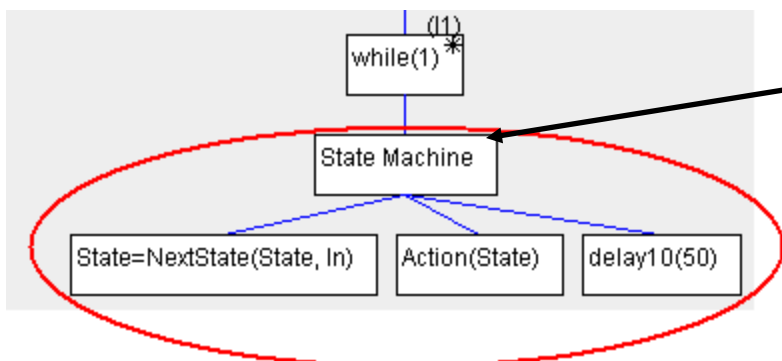
Realizer®

Realizer, ett grafiskt programmeringsverktyg för små processorer, tex. PIC.



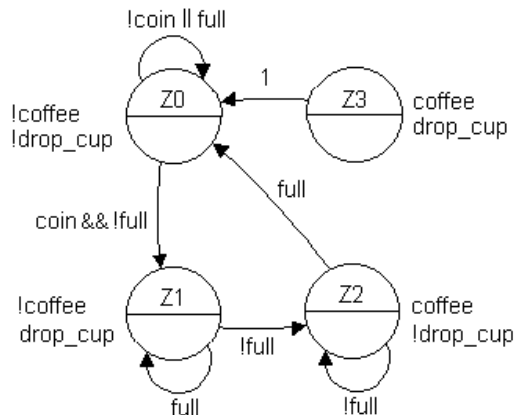
En statemachine ritad med Realizer. PIC-kod genereras sedan direkt.

Dokumentation

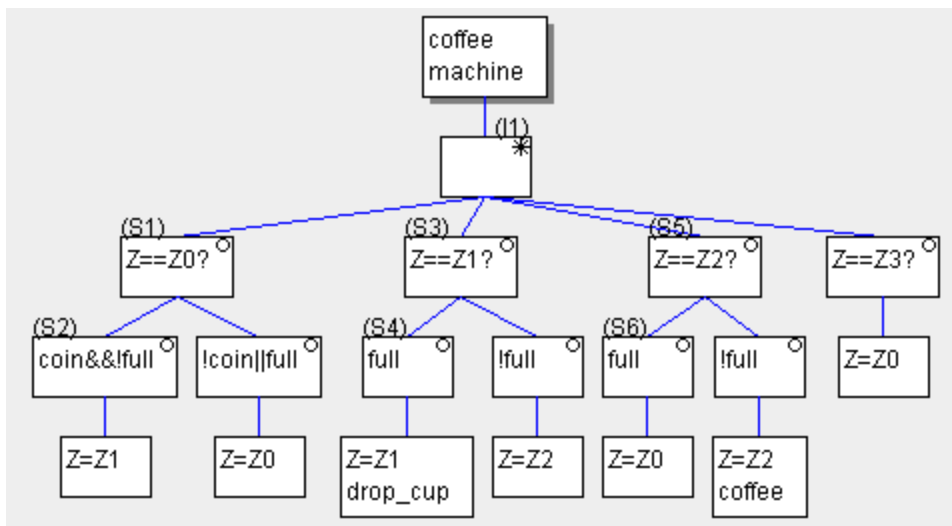


State=NextState (State, In)
Action (State)

State Machine

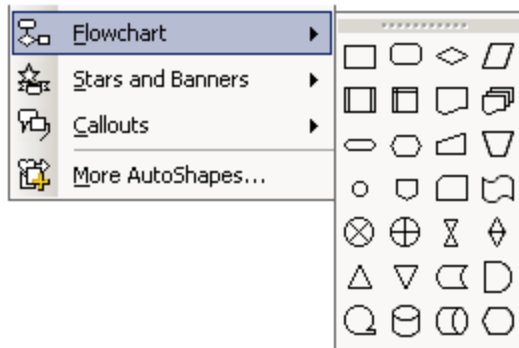


Det brukar bli tydligare om man kompletterar strukturdiagrammet med ett tillsåndsdiagram, än om man försöker beskriva tillståndsövergångarna direkt i strukturdiagrammet.



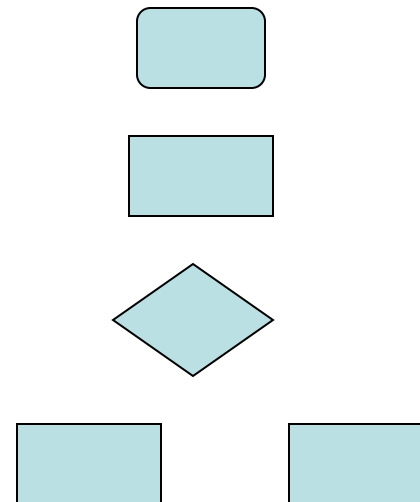
Flödesdiagram

Flödesdiagram använder man när det är viktigt att visa precis hur processorn exekverar koden. Till exempel när man analyserar assemblerkoden för att kunna se till att olika vägar genom programmet tar samma tid.



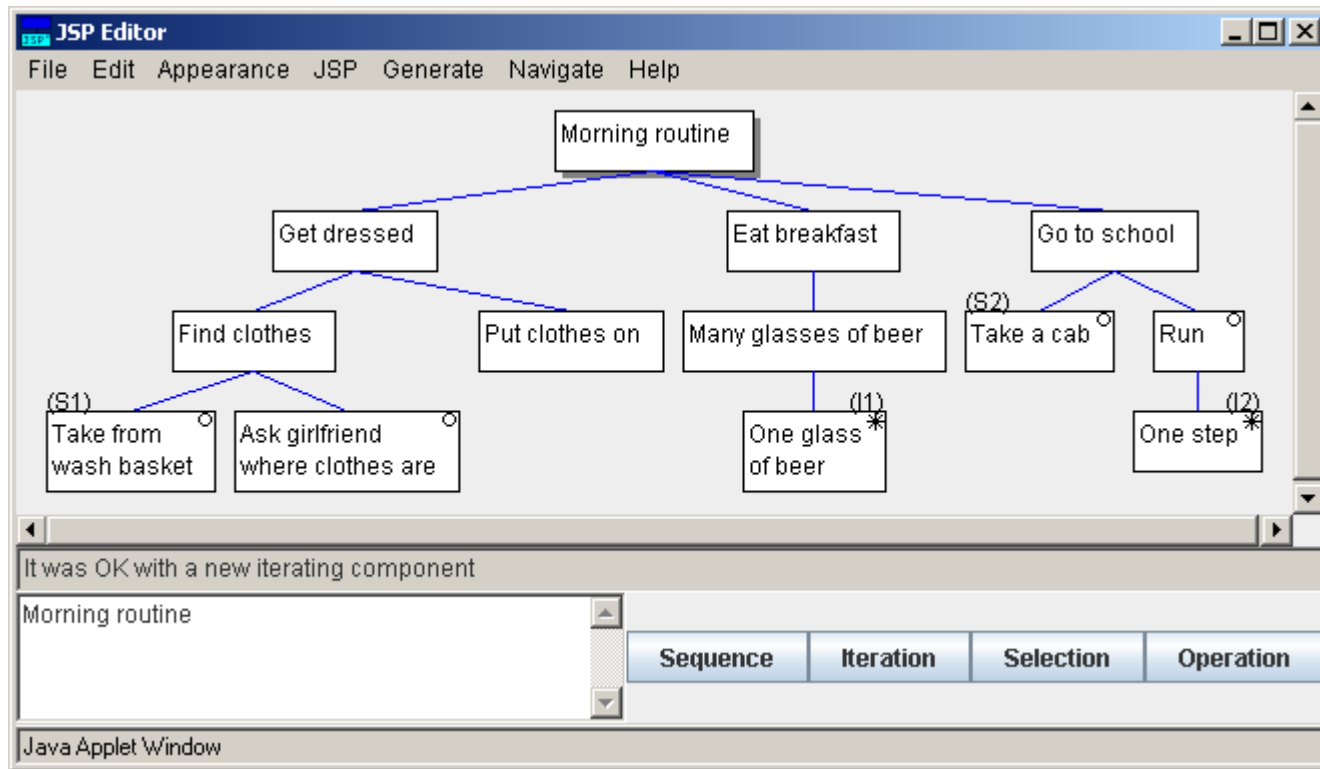
Verktyg för att rita flödesschemor finns i


Word och Powerpoint.



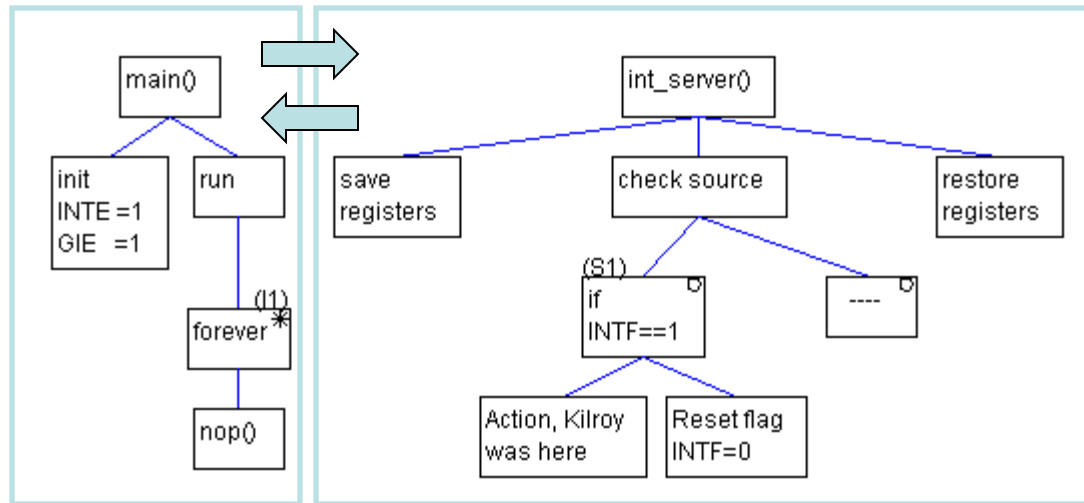
Normalt använder man strukturdiagram för beskriva programstrukturer.

Strukturdiagram



Se ID120V: jsp.ppt  JSP-editor som Java applet!

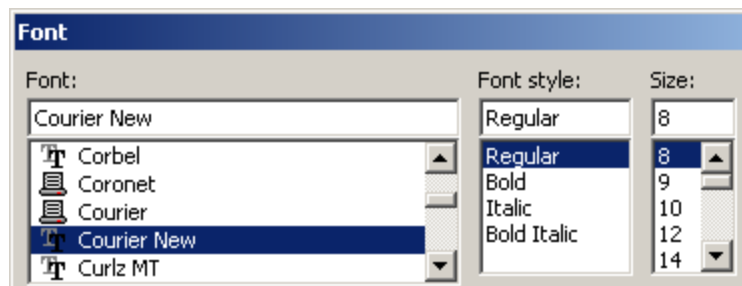
Interrupt?



Interruptrutinen kan få ett fristående strukturdiagram.

Programkod

Programkod skrivs med ett typsnitt som har fast bredd ("skrivmaskinstil"). Vanliga typsnitt har annars variabel bredd: "i" är ju smalare än "W".



Courier New, är ett sådant "fast" typsnitt. Har Du använt 80 tecken per rad i texteditorn ska Size väljas till 8 punkter för att raderna ska få plats på A4. Om raderna bryts blir koden svårläst.

Tab-tecken kan behöva bytas ut mot mellanslag.

ASCII-grafik

```
/*  
      |-----|  
      | RA2  16F628  RA1 | ->- PWMGND 1/0  
      | RA3                      RA0 |  
      | RA4          RA7/OSC1 |  
      | RA5/MCLR    RA6/OSC2 |  
GND ---| Vss          Vdd | -- +5V  
      | RB0/INT    (RB7)/PGD |  
      | RB1/Rx     (RB6)/PGC |  
2688 Hz | RB2/Tx          RB5 |  
PWM -<-| RB3/CCP    (RB4)/PGM |  
      |-----|  
Use LP-filter to se sinus  
*/
```

Viktig information kan bakas in i programkoden som ASCII-grafik.

Den finns då tillgänglig för alla oavsett system.