## Tabeller i FLASH-minnet

För att använda tabeller i processorns FLASH-minne måste man skilja på

- programrad, och
- minnesadress.

I normalfallet använder vi hela tiden programmets rader när vi skriver program. Det är dessa rader som innehåller programmets instruktioner och det är dessa rader vi hoppar till med jmp osv.

En instruktion är 16 bitar bred dvs två bytes. Dessa 16-bitars *word* utgör programraderna och man kan skriva att raden består av en jämn och en udda byte:

Programrad	Jämn byte	Udda byte	
0	låg byte 0	hög byte	.)
1	2	3	
2	4		Adress
2 3	6		<u>ק</u>
4	8	9	רַ
5	A	F	3
6	С	I	·)
7	Е	I	)
:	10	11	]

Med .db och .dw,  $define\ byte$  respektive  $define\ word$ , kan man lägga tabeller i FLASH-minnet (notera att adressen för TAB blir TAB\*2):

.org \$100 .org \$100 TAB: .db \$01, \$02, \$03, \$04 .dw \$0001, \$0002, \$0003, \$0004 20 200 201 \$100 \$01 \$02 \$01 \$00 20 203 202 203 \$101 \$03 \$04 \$02 \$00 204 205 204 205 \$102 \$03 \$00 20 206 20 206 \$04 \$00 \$103 208 209 209 \$104 207 201 202 20E \$105 200 201 200 201 \$106 201 201 201 201 \$107 210 210 211

Med .dw läggs alltid ett word i minnet och det hamnar då på jämna adress automatiskt. Man ser också att det kan vara oekonomiskt för små tabellvärden, då den högre byten sätts till noll.

Instruktionen lpm hämtar den byte som Z-registret pekar på<sup>1</sup>, dvs inte programraden utan adressen. I vänsterfallet ovan kan lpm med postinkrement användas för att stega igenom tabellen medan högerfallet kräver "adiw ZL,2" för att peka ut nästa korrekta word.

Detta förklarar också varför en tabell måste innehålla ett jämnt antal bytes. Annars pekar programräknaren inte på hela instruktioner. Kompilatorn ger en varning om detta men lägger nästa instruktion på jämn adress ändå.

\$108

<sup>1</sup> ldi ZH, HIGH(TAB\*2)

ldi ZL,LOW(TAB\*2)