

## Digitális technika II. (vimia111)

### 3. gyakorlat: ROM, RAM. Tervezés adatstruktúra-vezérlés szétválasztással, vezérlőegység generációk

#### Elméleti anyag:

- ROM, RAM és használatuk egyszerű feladatokban
- Adatstruktúra – vezérlő szétválasztás, vezérlő jelek (engedélyező és működtető) és feltétel jelek
- Egyfázisú és kétfázisú órajelezés
- Random logika
- Fázisregiszteres vezérlő felépítése (lép-ugrik típusú)
  - Számláló (szinkron tölthető, engedélyezhető)
  - Feltétel MPX, fázisdekódoló
  - Ugrási címek előállítás
  - Engedélyező és működtető vezérlő jelek előállítása
- A fázisregiszteres vezérlő módosításai: lép-vár, lép-vár-ugrik típusú
- Mikroprogramozott vezérlő általános felépítése, a mikroutasítás kialakítása, a különböző mezők (műveleti-rész, feltétel-rész, cím-rész) szerepe
- A műveleti rész kódolásának módszerei: horizontális, vertikális, kevert
- A következő címképzés módszerei: lép-ugrik, két cím a mikroutasításban, feltétel bemásolása a címbe
- Adott folyamatábrából a mikroprogram készítésének alapjai
- Vezérlők használata egyszerű feladatokban

#### Irodalom:

Benesóczky Zoltán: Digitális tervezés funkcionális elemekkel és mikroprocesszorokkal, egyetemi tankönyv, MK55033, 34-45., 90-102. old.

#### Gyakorló példák:

3.1. Készítsen kétkezdős decimális számlálót, amely a következő ciklusban számol: 0,1,2,3,...48,63,64...72,90,91...96, és innen kezdődik előlről.

A feladatban a számláló általában felfelé számlál, kivéve

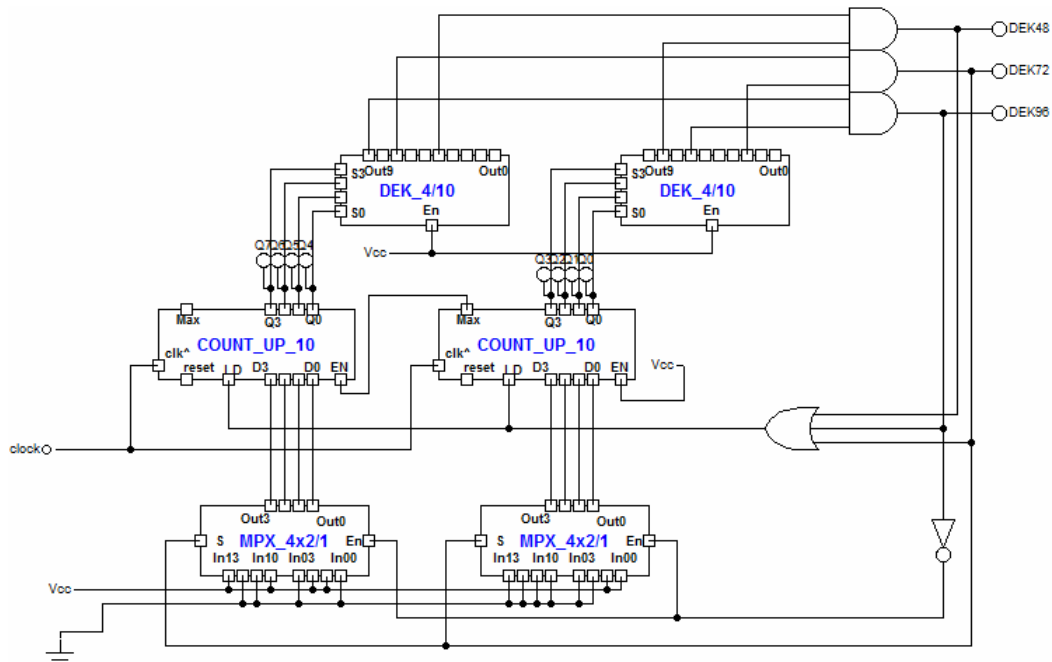
- A 48-as után a 63-mas,
- A 72-es után a 90-es és
- A 96 után a 0-s következik.

Ehhez egyirányú, párhuzamosan betölthető 100-as számláló kell, amit a DW készletből két db. COUNT\_UP\_100-es egység kaskádosításával építünk fel.

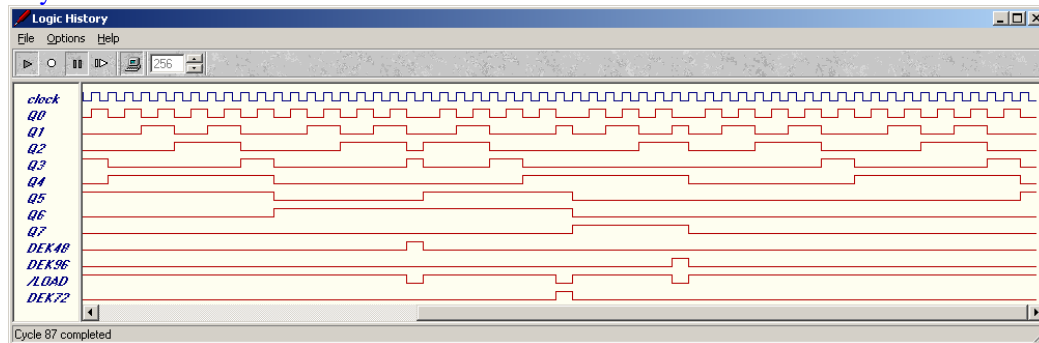
Dekódolni kell a 48, 72, 96 állapotokat és gondoskodni kell a soron következő állapot párhuzamos beírásáról. Ezt valósítja meg az alábbi kapcsolás.

A számláló három keresett állapotát két 4-ből 10-es dekóder kimeneteinek ÉS kapcsolata állítja elő.

A betöltésnél „szerencsén” van, a három betöltendő érték közül az egyik 0, ezért elegendő 2/1-es multiplexert használni, a 0-át úgy töltünk be, hogy a multiplexert nem engedélyezzük.



Az alábbi idődiagramon jól látszanak az állapot-dekódolások és az utána való helyes folytatás!

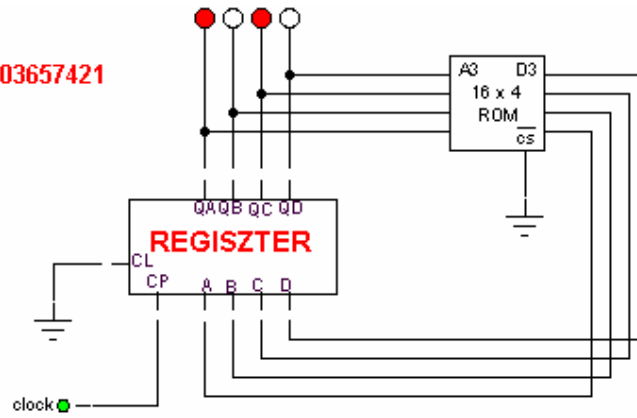


A fenti kapcsolás megtalálható: [cseles\\_szamlalo.dwm](#):

### 3.2 Készítse el számlálóból és ROM-ból a múlt félévi HF-et (a digit kód sorrendjében számláló számláló)

a: A számlálási sorrend közvetlenül az állapotkódban  
[tavalyi\\_szamlalo1.dwm](#):

Számlálási sorrend: 03657421



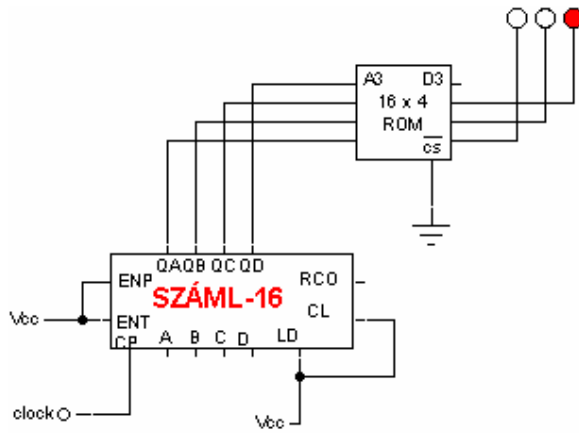
A kívánt sorrendhez a ROM tartalma

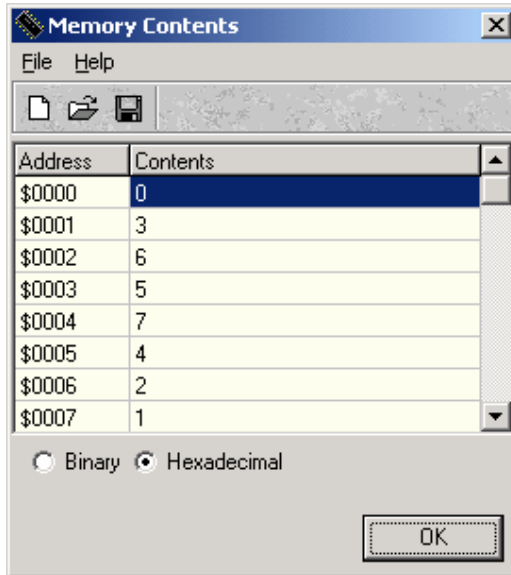
Address	Contents
\$0000	3
\$0001	0
\$0002	1
\$0003	6
\$0004	2
\$0005	7
\$0006	5
\$0007	4

Binary
  Hexadecimal

OK

b. Bináris számláló kimeneti átkódolóval  
[tavalyi\\_szamlalo2.dwm:](#)





**3.3. Készítse el a fenti számlálót fázisregiszteres vezérlővel! Egy kapcsoló állásától függően vagy a normál számlálási sorrend, vagy a digit kód szerinti sorrend legyen!**

Megoldás:

A bemeneti feltétel 0 értéke mellett a szükséges ugrások megegyeznek a legelső ROM-tartalommal):

állapot	CBA
q0	011
q1	000
q2	001
q3	110
q4	010
q5	111
q6	101
q7	100

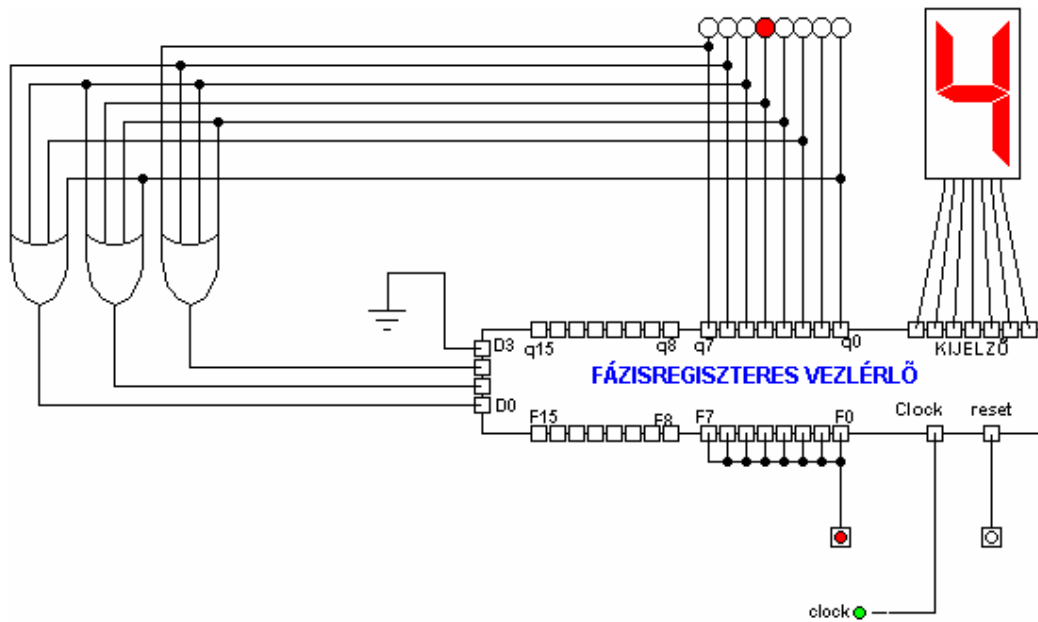
Ebből:

$$C = q3 + q5 + q6 + q7$$

$$B = q0 + q3 + q4 + q5$$

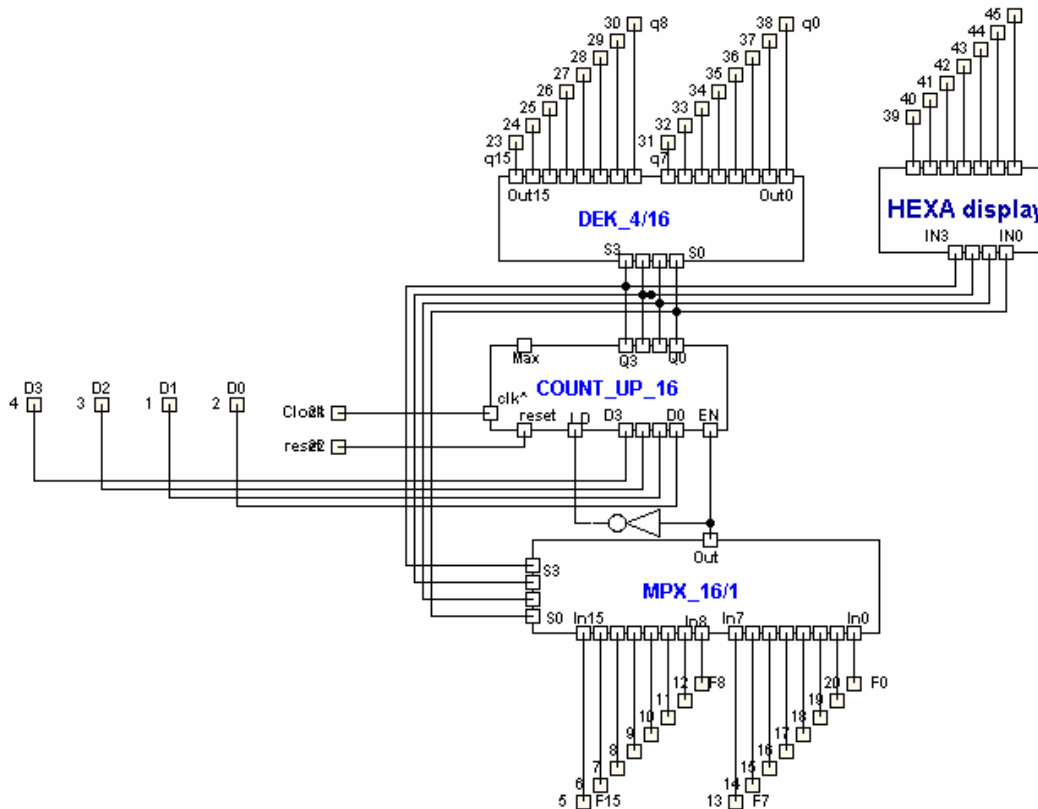
$$A = q0 + q2 + q5 + q6$$

**Fazisregiszteres\_szamlalo.dwm:**



Megjegyzés: ez a megoldás a „normál” számlálási sorrendben valójában 0-tól 8-ig (és nem 7-ig) számlál! Ha nem 16, hanem 8 fázisú vezérlőt használtunk volna, akkor működne a kiírásnak megfelelően.

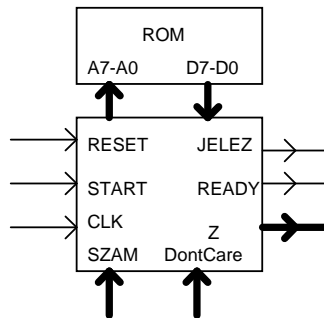
Maga a fázisregiszteres vezérlő makró:  
**Fazisreg\_vezerlo\_macro.dwm:**



Gyakorlásként csináljunk egyes állapotokban vezérlő (ENG és MÜK) jeleket!

### 3.4. Egy 2009-es ZH példa.

Tervezze meg egy olyan egység részletes funkcionális blokkvázlatát, amely megkeresi egy 256 byte-os ROM-ban levő, az alább megadott feltételeket kielégítő *első* adatot és kiadja ennek címét a kimenetén. Ha talált ilyen számot, azt a JELEZ kimeneten adott 1-gyel mutatja. Ha végzett a feladattal, azt a READY kimeneten adott 1-gyel jelzi és leáll a működés. A megtalált szám címe az Z kimeneten jelenik meg. A feltételek: **a megkeresendő szám az egység SZAM bemenetére adott 8 bites adat. Az egység a keresésnél csak a szám azon bitjeit veszi figyelembe, amely bitekhez tartozó azonos sorszámú bit a DontCare bemenetre adott adatban 1 értékű. Pl. SZAM=10110100 és DontCare=01111110 esetén a SZAM 7. és 0. bitjét figyelmen kívül hagyja az áramkör, tehát a figyelt adat: x011010x.** A feltétel logikát a blokkvázlaton egy blokk jelölje, s külön rajzolja le a blokk részletes belső felépítését. A folyamat a START bemeneten érkező, legalább egy órajel periódus ideig tartó impulzus hatására indul. Az áramkör összes bemenete és kimenete magas aktív. Az Z kimenet értéke a feltétel teljesüléséig tetszőleges. Az áramkört egy a bekapcsoláskor aktivizálódó RESET jel hozza alaphelyzetbe.

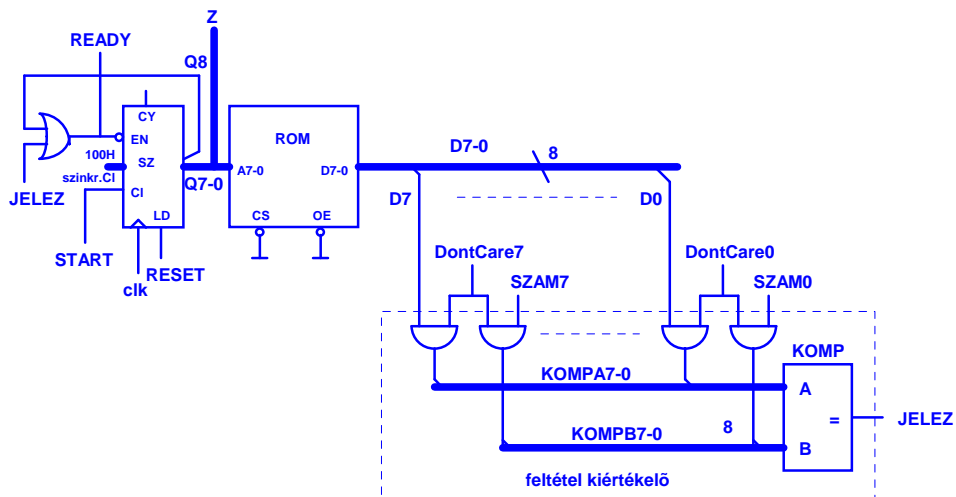


Külön lapon rajzolja le a megoldását! A feladatot kétféleképpen is megoldhatja:

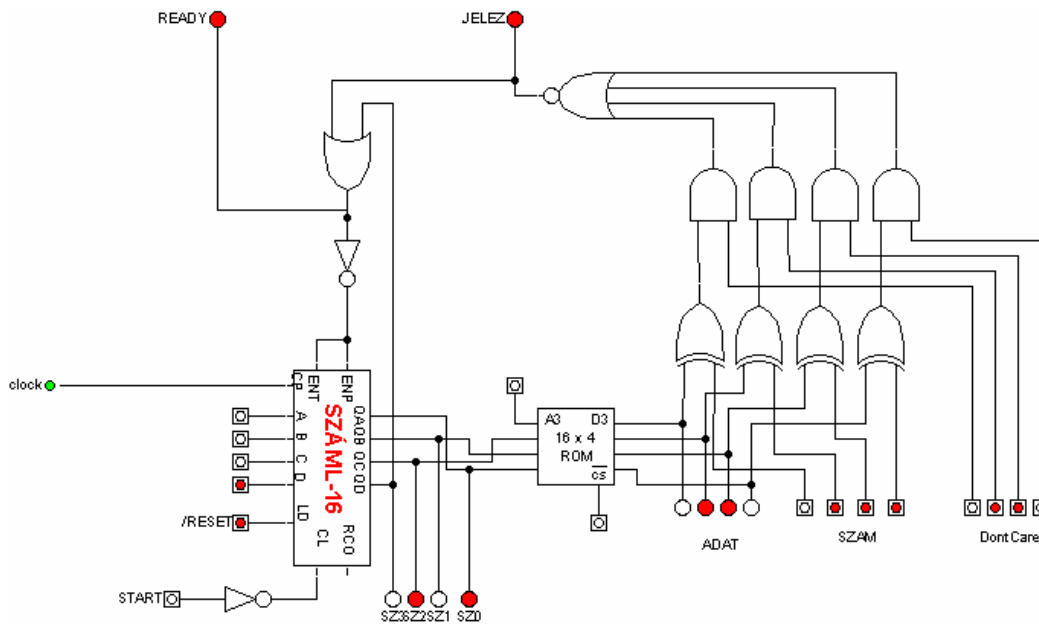
- Egyetlen számlálóra alapozott random logikával (ekkor a teljes kapcs. rajzot kérjük)
- vagy adatstruktúra vezérlő szemlélettel (ekkor a részletes adatstruktúrát és a vezérlés folyamatábráját kérjük). (13p)

Megoldás:

Mi itt az első változatot dolgozzuk ki, a második ebből könnyen transzformálható.



A teljes kapcsolást 8 szavas, szavanként 4 bites ROM-mal az alábbi ábra mutatja:  
**Kereses\_ROMban.dwm:**



Az alapelv:

- Egy bittel hosszabb számlálót választunk (jelen esetben  $3+1=4$  biteset), a 4. bit bebillenése jelzi a ROM-on történő végighaladást. Ebbe az alapállapotba visszük a számlálót a bekapcsolási RESET-tel. Ilyenkor a számláló a  $READY=1$  miatt nincs engedélyezve.
- A START törli és ez egyben engedélyezi is a számlálót, ami végigpásztazza a ROM-ot vagy az első megtalált kedvező adatig ( $JELEZ=1$ ), vagy a címtartomány végéig.

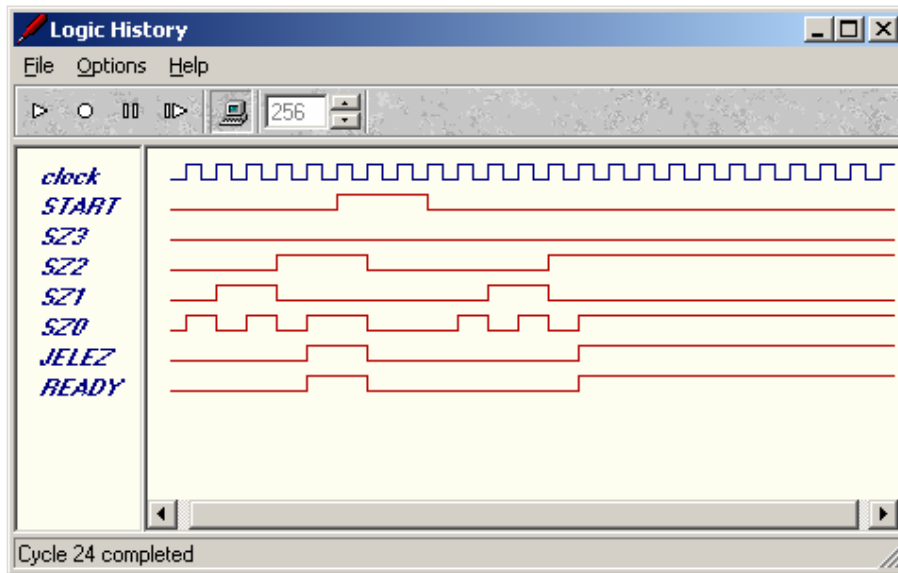
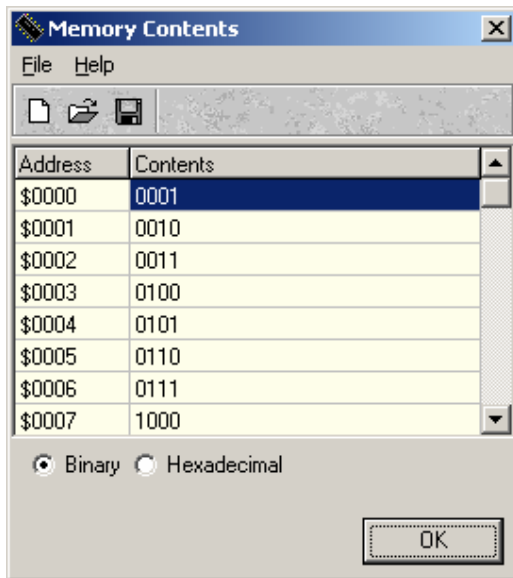
Megjegyzés: Ezt a feladatot a „régí könyvtárral” dolgoztuk ki, az ott szereplő SZÁML-16 tulajdonságai:

- aszinkron aktív low clear
- szinkron aktív high load
- az engedélyezés aktív high

Az általános séma mellett egyedi feladat a keresett adat felderítése. Ennek – sok más lehetséges megoldás mellett – egy egyszerű változata az ábrán látható:

- Az ADAT-ot és a SZAM-ot bitenként mod2-zük (az egyezést a 0 mod2 kimenet jelenti,
- A DontCare maszkkal bitenként És kapcsolatba hozva ezeket, az És kapu kimenetek 0-val jelzik, ha az adott sorszámú biteket nem kell figyelembe venni, VAGY ha egyformák.
- Az összes ilyen kimenet VAGY kapcsolata akkor 0, ha az ADAT a feltételeknek megfelelő, ezt invertálva kapjuk a JELEZ jelet.

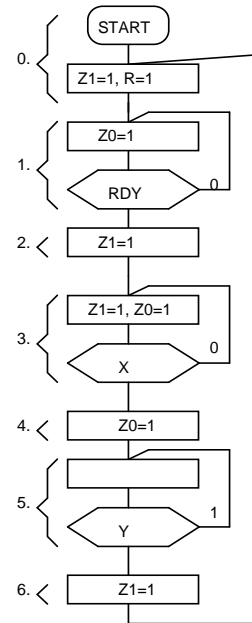
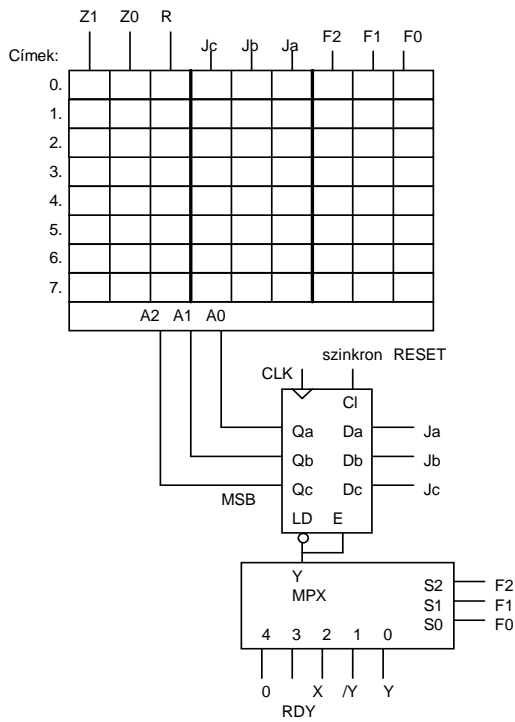
A fenti kapcsolást az alábbi ROM tartalommal teszteltük és az áramkör nagyon helyesen az 5-ös ROM címen találta meg az első keresett adatot. Itt aztán meg is állt, amint a mellékelt idődiagram is mutatja.



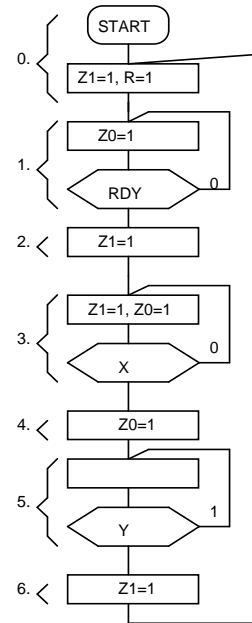
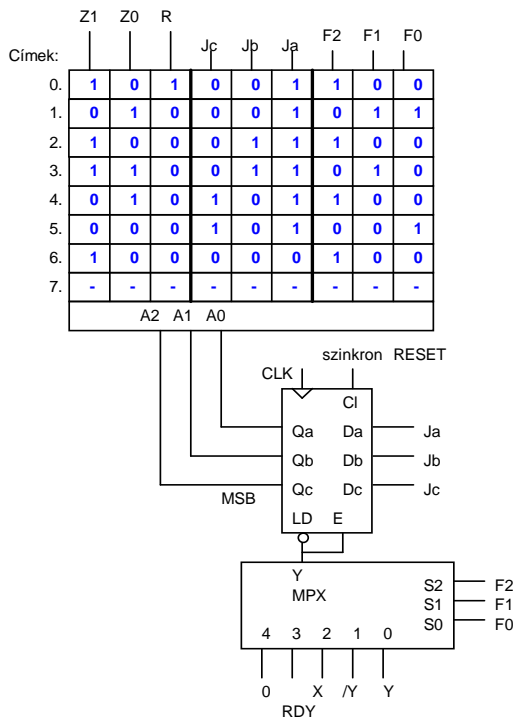
#### 4.4. Egy 2010-es ZH példa:

Adott egy számlálós címképzésű mikroprogramozott vezérlő. A folyamatábra alapján töltsse ki a mikroprogram ROM tartalmát!

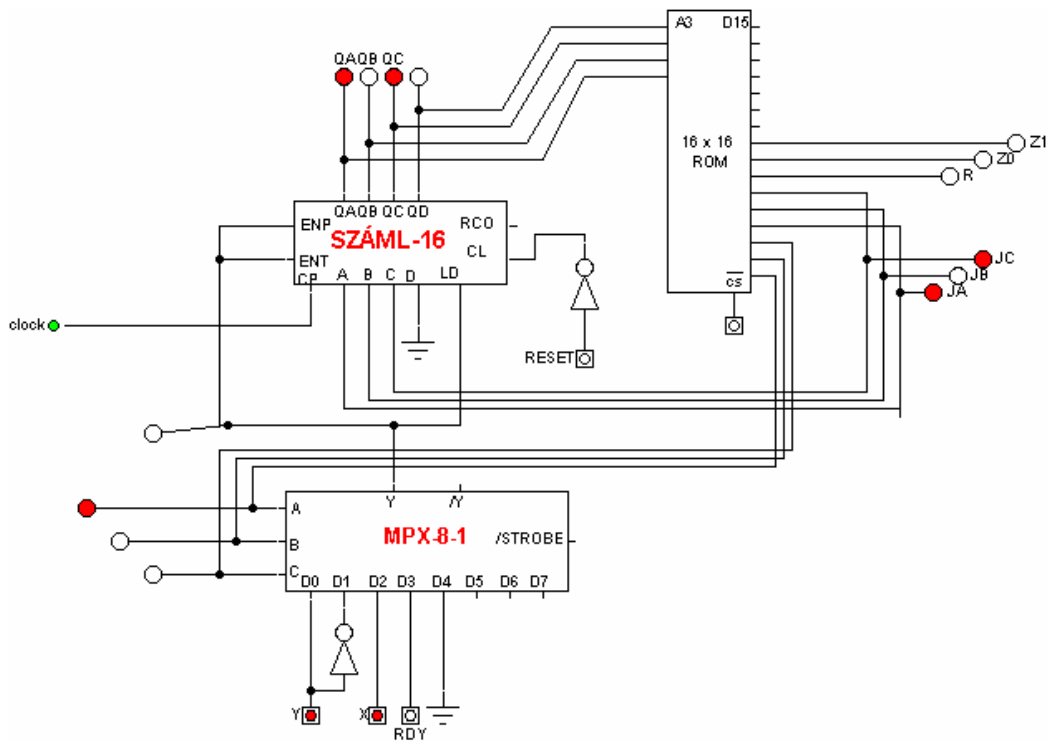




Megoldás:



A vezérlő kapcsolását felépítettük DigitalWorks-ben:  
[Mikroprogram\\_keszites.dwm:](#)



Ehhez a mikroprogram ROM tartalma

Address	Contents
\$0000	0000000101001100
\$0001	0000000010001011
\$0002	0000000100011100
\$0003	0000000110011010
\$0004	0000000010101100
\$0005	0000000000101001
\$0006	0000000100000100
\$0007	0000000000000000

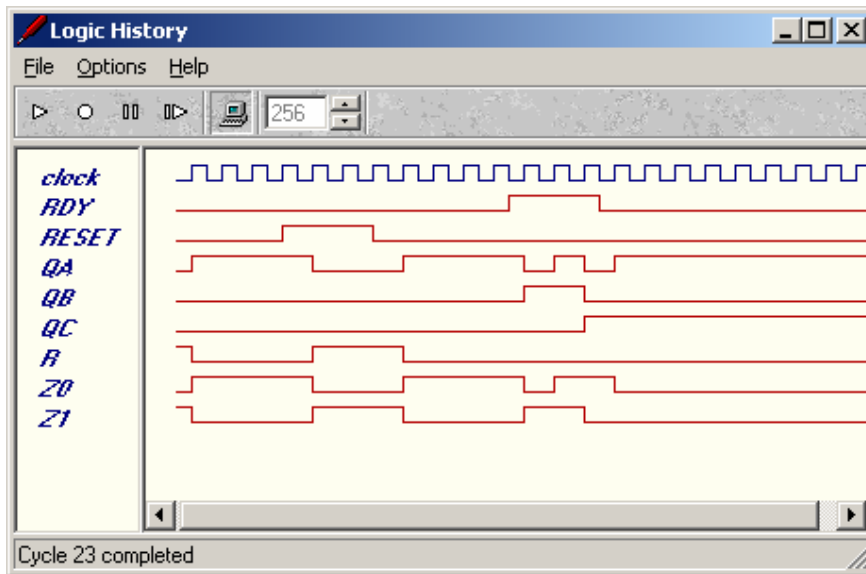
Binary
  Hexadecimal

OK

Fenti ROM képen a szavak jobboldali kilenc bitje a példa mikroutasítása, pontosan a példa szerinti sorrendben (elől a három vezérlő bit, majd a Jc-Ja címbitek, végül az F2-F0 feltétel kiválasztó bitek).

A következő idődiagramon látható, hogy RESET-tel elindított vezérlő az 1-es ütemben a RDY jelre vár, ha ez megjön, akkor (mivel X=1) továbbszalad az 5-ös ütemig, ahol egyelőre reménytelenül várokozik az Y=0 jelre.

F3\_idődiagram



Kövessük az adott folyamatábra szerinti működést!  
Változtassunk kis részleteket a folyamatábrán, mit kell ehhez módosítani az idődiagramon?