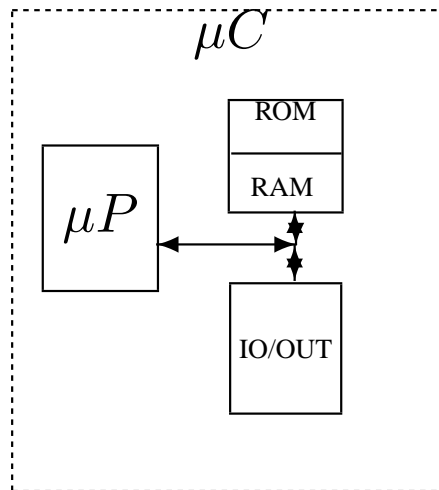


# **Pamięci półprzewodnikowe - wykład 7**

Adam Szmigielski

aszmigie@pjawstk.edu.pl

## Pamięć RAM i ROM jako element składowy $\mu C$



- RAM - *Random Access Memory* (pamięć z dostępem swobodnym) pamięć, umożliwiającą zarówno odczyt jak i zapis informacji. Pamięć RAM jest pamięcią ulotną (ang. *volatile*), tj. zapisana informacja jest utrzymywana dopóki jest włączone zasilanie.
- ROM - ang. *Read Only Memory* (pamięci tylko do odczytu) pamięć, w których raz zapisana informacja może być w wielokrotnie odczytywana. Zapisana w nich informacja jest utrzymywana niezależnie od tego czy włączone jest napięcie zasilające - pamięć *nieulotna* (ang. *Non-volatile*).

Pamięci ROM jak i pamięci RAM są pamięciami z dostępem swobodnym.

## Parametry pamięci półprzewodnikowych

- *Pojemność pamięci*

- *wielkość komórki pamięci (słowa)* (np. 8-bitowa, 1 bajt),
- *liczba pamiętanych słów,*

Pojemność pamięci określa się podając liczbę pamiętanych bitów (np. 16Mb) albo liczbę pamiętanych słów o określonej długości (na przykład  $2M \times 8$ ,  $1M \times 16$ ).

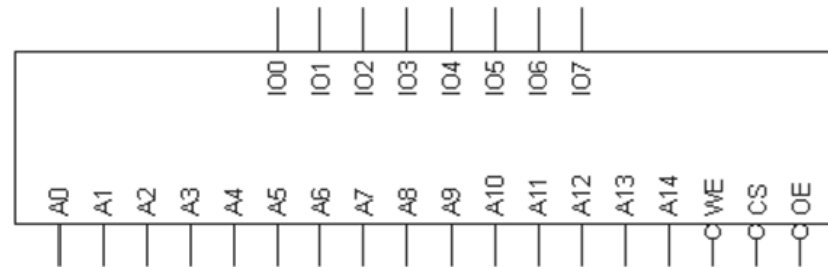
- *Szybkość pracy pamięci*

- *Czas dostępu do pamięci* - czas, po do uzyskania zawartości pamięci od momentu jej zażądania,
- *Czas cyklu maszynowego* - minimalny czas, po którym możemy ponownie zwrócić się do pamięci w celu odczytania kolejnej informacji,

*Czas cyklu maszynowego zazwyczaj jest dłuższy od czasu dostępu.*



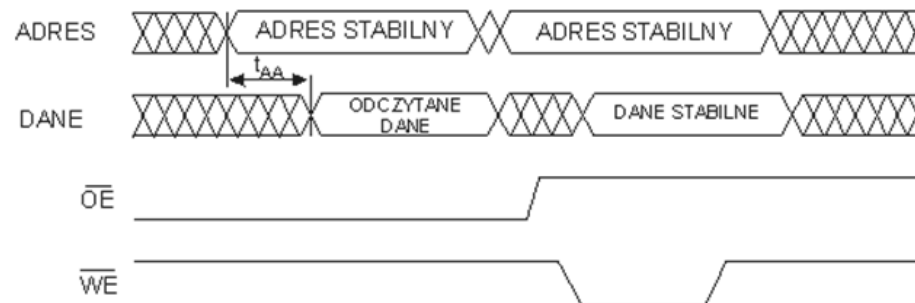
## Pamięć RAM - układ scalony



Przykład pamięci S-RAM ( $32K \times 8$ ):

- *Wejścia adresowe*  $A_0 \div A_{14}$  - 15 linii adresowych umożliwia zaadresowanie  $2^{15}$  komórek pamięci,
- *Końcówki IO* (wejściowo-wyjściowe)  $IO_0 \div IO_7$  - 8 linii umożliwia odczyt albo zapis do wskazanej komórki pamięci (1 bajtu),
- *Sygnaly sterujące*
  - $\overline{CS}$  - *sygnał wyboru kości* - przy niskim poziomie sygnału pamięć jest aktywna,
  - $\overline{WE}$  - *sygnał zapisu/odczytu* - przy niskim poziomie następuje zapis, przy wysokim odczyt,
  - $\overline{OE}$  - *sygnał otwierający wyjścia trójstanowe* pamięci w fazie odczytu.

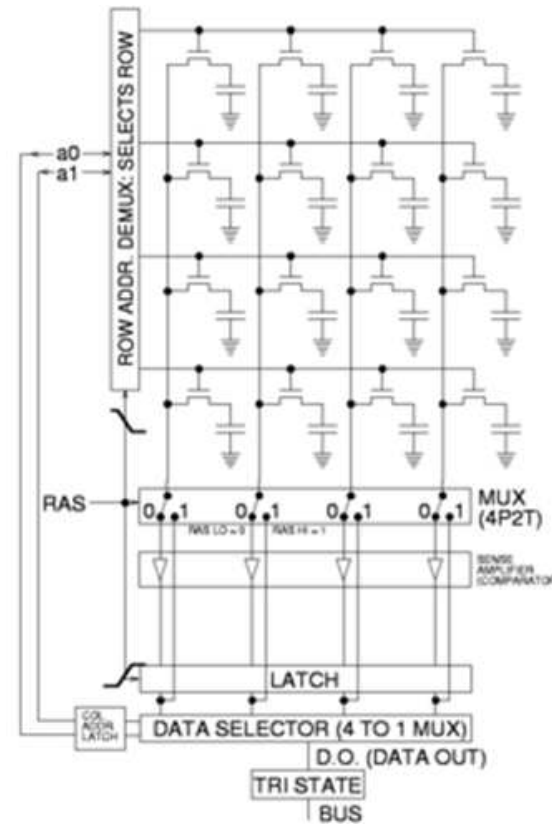
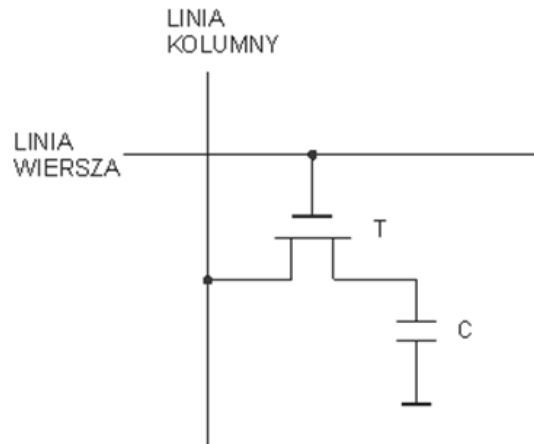
## Przebiegi czasowe odczytu, zapisu pamięci S-RAM



- *Cyklu odczytu* - po czasie dostępu  $t_{AA}$ , liczonym od chwili ustalenia się adresu na wejściach pamięci, na wyjściach pojawia się odczytana informacja. Sygnały zapisu i otwierania wyjść są równe  $\overline{WE} = 1$  i  $\overline{OE} = 0$ ,
- *Cyklu zapisu* - po ustaleniu się adresu na wejściach pamięci, podawany jest sygnał zapisu  $\overline{WE} = 0$  i informacja wejściowa jest zapisywana do pamięci. Sygnał  $\overline{OE} = 1$  blokuje układy wyjściowe (końcówki IO pełnią rolę wejść).

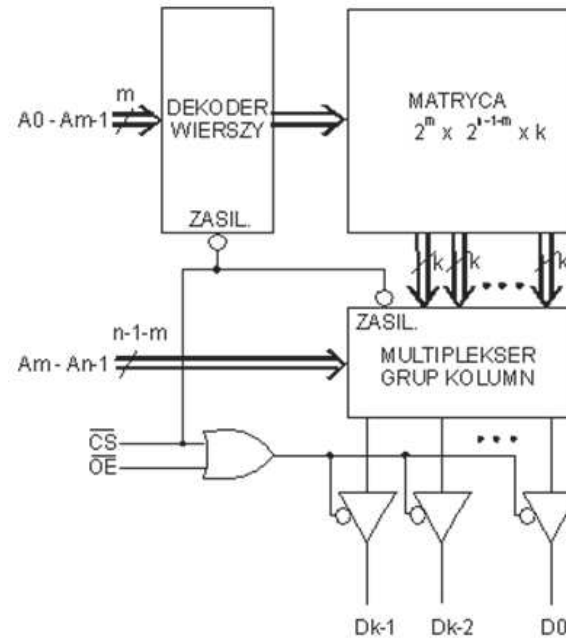
Produkowane są również pamięci synchroniczne SSRAM (wykorzystujące sygnał zegara), w których wykorzystywane jest tylko jedno zbocze sygnału zegarowego (SDR SRAM) albo oba zbocza sygnału zegarowego (DDR SRAM).

## Pamięci D-RAM



- Elementem pamiętającym w tym układzie jest kondensator C o bardzo małej pojemności. Jeżeli kondensator nie jest naładowany, to pamiętane jest zero logiczne.
- *linia wiersza* umożliwia przepływ ładunku elektrycznego do kondensatora,
- *linia kolumny* ładuje kondensator lub odczytuje jego stan.

## Pamięci ROM



- Część bitów słowa adresowego ( $m$  bitów) jest wykorzystywana do adresowania wierszy matrycy a pozostałe bity słowa adresowego wybierają grupy  $k$  kolumn,
- Słowo wyjściowe ma  $k$  bitów.



## **Klasyfikacja pamięci ROM**

- ROM - *Read Only Memory*
- PROM - *Programmable ROM*
- EPROM - *Erasable ROM*
- EEPROM - *Electrically Erasable PROM* ( w tym również pamięć Flash)

## ROM i PROM

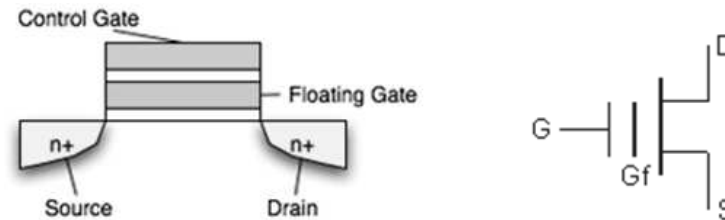
- ROM - informacja jest wprowadzana w czasie procesu produkcyjnego. Na podstawie znajomości zawartości pamięci producent projektuje maskę połączeń w matrycy. Informacja jest wprowadzana do pamięci tylko raz i nie można jej zmienić.
- PROM - *Programmable* ROM - Pamięci stałe typu PROM umożliwiają jednokrotne zapisywanie informacji przez użytkownika. W czasie programowania ma miejsce odłączanie odpowiednich tranzystorów od linii matrycy. Odbywa się to na zasadzie przepalenia odpowiednich bezpieczników.

## Pamięci EPROM i EEPROM



- EPROM - W pamięciach typu EPROM wykorzystuje się tranzystory z podwójną bramką. Przy braku ładunku w pływającej bramce tranzystor zachowuje się jak zwykły tranzystor, natomiast po wprowadzeniu ładunku do pływającej bramki tranzystor jest na stałe odcięty, co odpowiada sytuacji braku tranzystora.
- EEPROM - W pamięciach typu EEPROM zarówno zapis jak i odczyt pamięci realizowane są w docelowym układzie na zasadzie czysto elektrycznej. Kasowaniu podlegają pojedyncze bity.

## Tranzystory MOSFET z podwójną (pływającą) bramką



- Dopóki dodatkowa bramkę  $Gf$ , która jest odizolowana od otoczenia, nie zostanie wprowadzony ładunek, to tranzystor zachowuje się jak zwykły tranzystor typu MOS,
- Jeżeli natomiast na dodatkową bramkę zostanie wprowadzony ładunek, to tranzystor jest odcięty i nie przewodzi prądu między drenem D a źródłem S.
- Ładunek wprowadzony na tę bramkę może utrzymywać się przez długi czas (minimum 10 lat).

## Pamięci FLESH

- W dużych pamięciach EEPROM możliwe jest równoczesne kasowanie zawartości całych dużych bloków lub nawet całej zawartości pamięci. Stąd pamięci te są określane jako pamięci FLASH (błyskawiczne).
- Pamięci EEPROM mogą być przeprogramowywane jedynie określoną liczbę razy (kilkadziesiąt tysięcy razy).

Pamięci ROM jak i pamięci RAM są pamięciami z dostępem swobodnym.

## Funkcje pamięci ROM i pamięci RAM

Zarówno pamięci ROM jak i pamięci RAM są pamięciami z dostępem swobodnym.

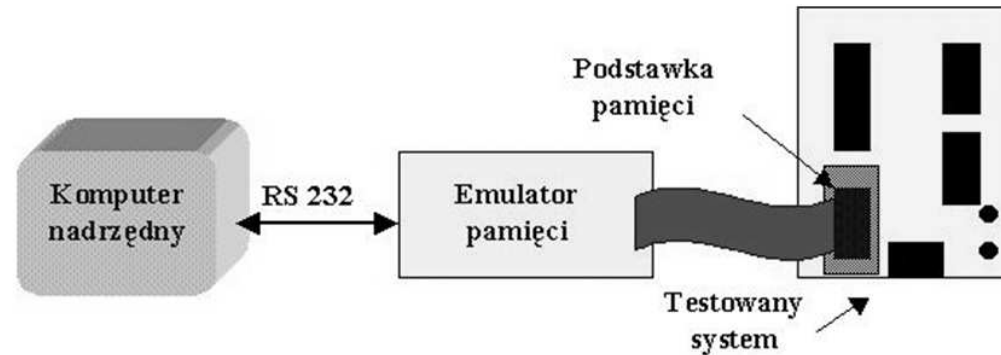
- *Pamięć ROM* - Informacja przechowywana w pamięci ROM nie może być łatwo modyfikowana i pozostaje w pamięci po wyłączeniu zasilania. Pamięć ROM ma zastosowanie jako:
  - *Pamięć programu* - przechowywany jest w niej program,
  - *Nieulotna pamięć danych EEPROM data* albo pamięć *Flesh* - służy do przechowywania danych nawet po wyłączeniu zasilania.
- *Pamięć RAM* - w pamięci RAM przechowuje się dane potrzebne do bieżącego wykonywania programu, *stos* oraz inne bloki.

## Sposoby programowania pamięci programu

*Pamięci programu ROM* można programować na trzy sposoby:

1. *High voltage Programming* czyli sposób programowania wprowadzony ponad 15lat temu do programowania pamięci EPROM za pomocą sygnałów 12V - wymaga programatora.
2. *ISP (In-System Programmable)* które nie wymaga wyjmowania pamięci z systemu w którym pracuje.
3. *Bootloader* - po resecie  $\mu C$  uruchamiany jest program znajdujący się w sekcji Bootloadera, który poprzez łącze (np. port szeregowy) łączy się z komputerem nadrzędnym, pobiera kod programu i umieszcza go w przeznaczonej do tego obszarze pamięci ROM.

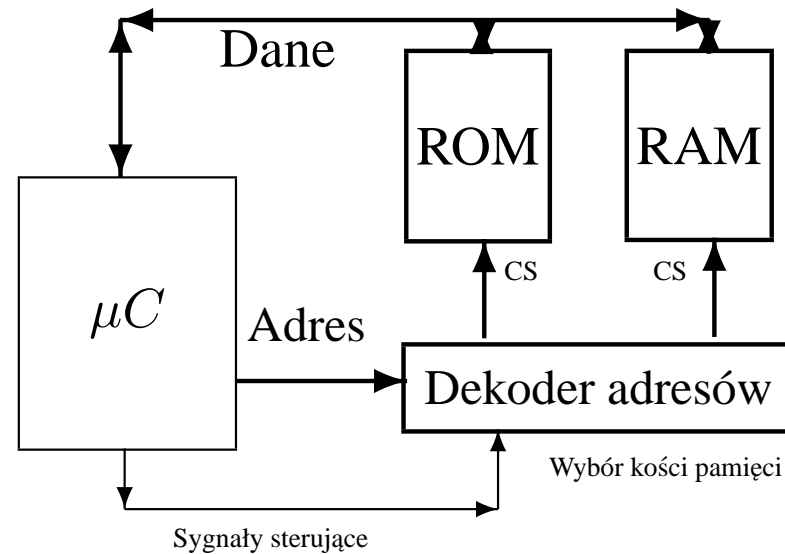
## Emulator sprzętowy pamięci programu



1. W większości przypadków *emulator programu* jest pamięcią typu RAM, do której wpisuje się program z komputera nadrzędnego np. za pomocą łącza szeregowego lub równoległego,
2. Emulator pamięci jest wyposażony w sondę zakończoną adapterem dopasowanym do podstawki pamięci programu w systemie rzeczywistym,
3. Emulator nadaje się tylko do systemów gdzie możliwa jest praca mikrokontrolera z zewnętrzną pamięcią programu.



## Współpraca pamięci ROM i RAM z $\mu C$

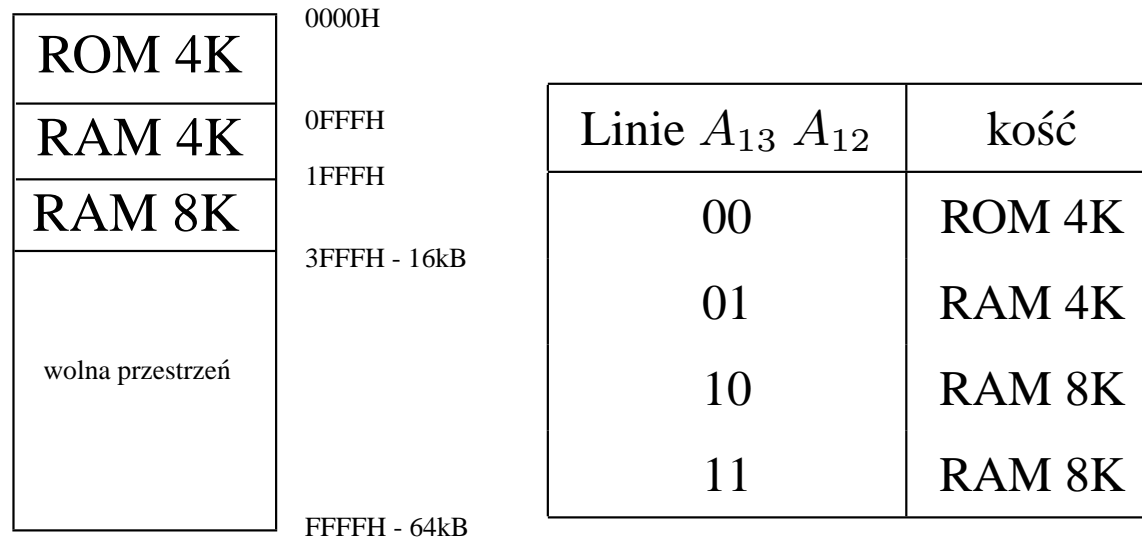


- Pamięć ROM i RAM są umieszczone we wspólnej przestrzeni adresowej jak na rysunku (arch. von Neumana ) albo w osobnych przestrzeniach adresowych (arch. Harvardzka),
- Zarówno na pamięć RAM jak i ROM może składać się wiele kości pamięci,
- Zadaniem *dekodera adresu* jest wybór konkretnej kości pamięci, w oparciu o adres i odpowiednie sygnały sterujące procesora (np. żądania dostępu do pamięci  $\overline{MREQ}$  albo urządzeń wej/wyj  $\overline{IORQ}$ )

## Wspólna przestrzeń adresowa

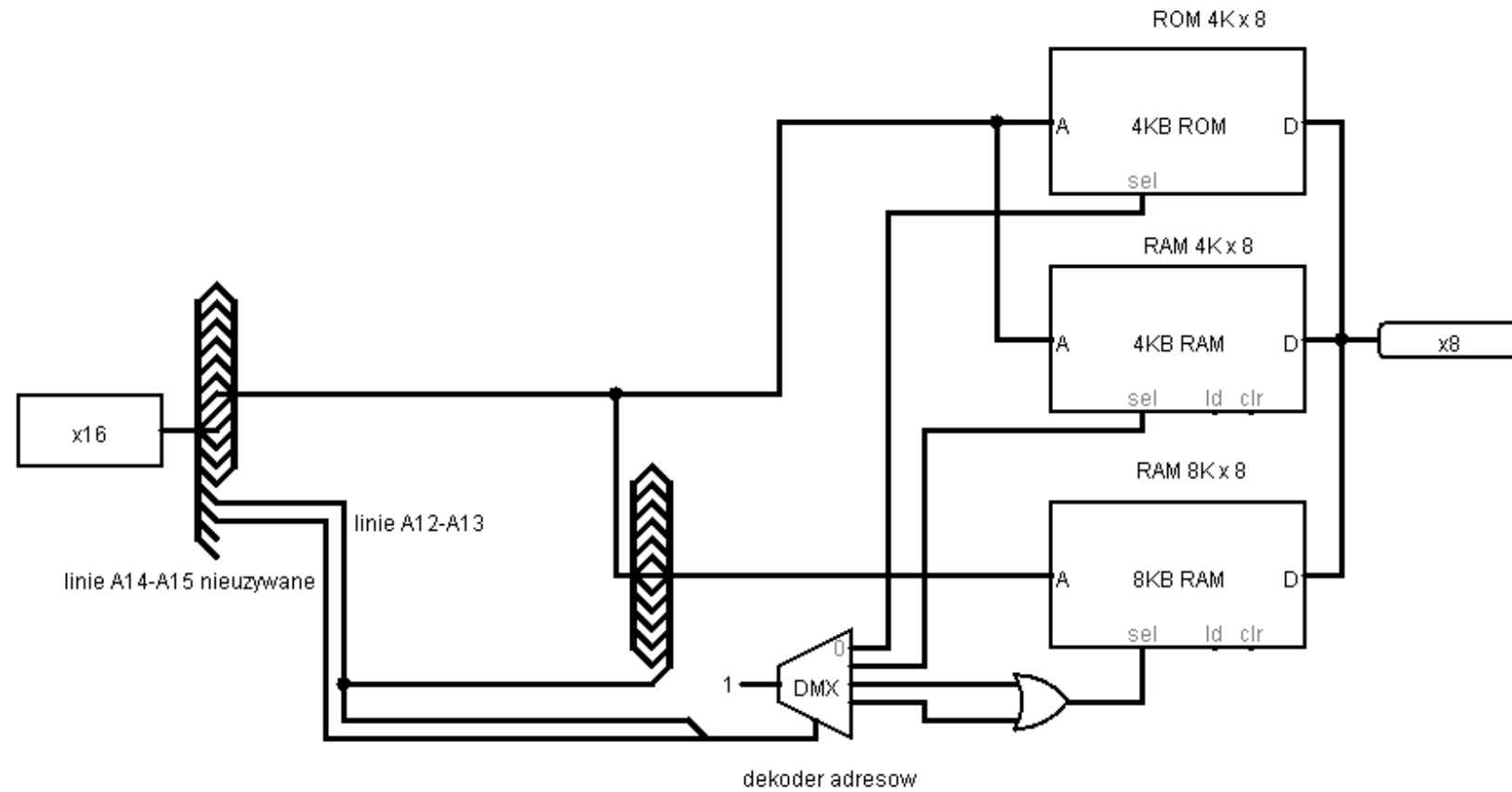
- Zadaniem projektanta  $\mu C$  jest zagospodarowanie przestrzeni adresowej,
- Po resecie zawartość *Rejestru Programu PC* jest zerowa - adres pierwszej instrukcji,
- Na początku przestrzeni adresowej  $\mu C$  jest pamięć pamięć ROM,
- Pamięć RAM jest umieszczana za pamięcią ROM (bezpośrednio lub z odstępem).
- W wielu przypadkach szyna adresowa  $\mu C$  8 bitowego ma 16 linii - *przeźrzeń adresowa pamięci* wynosi  $2^{16} = 64kB$

## Przykład wspólnej przestrzeni adresowej



- Z  $64kB$  przestrzeni adresowej wykorzystywanych jest  $16kB$ ,
- Do zaadresowania  $16kB = 2^{14}$  potrzeba 14 linii adresowych  $A_0 \div A_{13}$ . Ostatnie dwie linie adresowe  $A_{15}$  i  $A_{14}$  są nieużywane,
- Pamięci RAM i ROM  $4kB = 2^{12}$  posiadają 12 linii adresowych  $A_0 \div A_{11}$ , pamięć RAM  $8kB = 2^{13}$  13 linii  $A_0 \div A_{12}$ ,
- Linie  $A_{12}$  i  $A_{13}$  są potrzebne dla *dekodera adresu* do ustalenia wyboru kości.

## Realizacja wspólnej przestrzeni adresowej - cd.



## Dekodowanie adresów

- *pełne* - w adresowaniu biorą udział wszystkie linie magistrali adresowej, wówczas każda komórka ma jednoznacznie określony adres,
- *niepełne* - w przeciwnym przypadku. Poprzedni przykład ilustruje adresowanie niepełne. Z racji, że  $\frac{3}{4}$  przestrzeni adresowej jest niewykorzystana, linie  $A_{15}$  i  $A_{14}$  nie są potrzebne do adresowania.

## Zadania na ćwiczenia

1. Zrealizuj układ, który automatycznie wpisze do wszystkich komórek pamięci RAM  $256 \times 8$  ich adres (np. do komórki o adresie 12 wartość 12).
2. Zrealizuj układ, który automatycznie przepisze zawartość pamięci ROM do pamięci RAM. Rozmiar obu pamięci wynosi  $256 \times 8$ . W każdej komórce pamięci ROM powinien być umieszczony jej adres (tak jak w poprzednim zadaniu).
3. Trzy kości pamięci:
  - 1 kość pamięci ROM:  $16K \times 8$ ,
  - 1 kość pamięci RAM:  $32K \times 8$ ,
  - 1 kość pamięci RAM:  $16K \times 8$ .

umieszczone kolejno po sobie w 16-bitowej przestrzeni adresowej. Zrealizuj dekodery adresów i sprawdź jego działanie. Czy to jest dekodowanie pełne czy niepełne?