Emulator pentru Nintendo Entertainment System

LUCRARE DE LICENȚĂ

Coordonator științific:  
Conf.dr.ing Andrei Stan

Absolvent:  
Rotaru Cristian

DECLARAȚIE DE ASUMARE A AUTENTICITĂȚII

LUCRĂRII DE LICENȚĂ

Subsemnatul(a) ,

legitimat(ă) cu seria nr. , CNP

autorul lucrării

elaborată în vederea susținerii examenului de finalizare a studiilor de licență  
organizat de către Facultatea de Automatică și Calculatoare din cadrul Universității Tehnice „Gheorghe Asachi” din Iași, sesiunea a anului universitar , luând în considerare conținutul Art. 34 din Codul de etică universitară al Universității Tehnice „Gheorghe Asachi” din Iași (Manualul Procedurilor, UTI.POM.02 – Funcționarea Comisiei de etică universitară), declar pe proprie răspundere, că această lucrare este rezultatul propriei activități intelectuale, nu conține porțiuni plagiate, iar sursele bibliografice au fost folosite cu respectarea legislației române (legea 8/1996) și a convențiilor internaționale privind drepturile de autor.

Data Semnătura

**Cuprins**

Introducere ...................................................................................................................................... 3  
Abrevieri ......................................................................................................................................... 4  
Capitolul 1: Structura hardware NES .............................................................................................. 5  
 §1.1 Unitatea centrală de procesare (CPU) ......................................................................... 5  
 §1.1.1 Descrierea pinout a procesorului .................................................................. 6  
 §1.1.2 Regiștrii procesorului ................................................................................... 6  
 §1.1.3 Moduri de adresare ....................................................................................... 7  
 §1.1.4 Setul de instrucțiuni ..................................................................................... 8  
 §1.1.5 Sistemul de întreruperi ............................................................................... 13  
 §1.2 Unitatea de procesare video (PPU) ............................................................................ 14  
 §1.2.1 Descrierea pinout a procesorului grafic ...................................................... 14  
 §1.2.2 Spațiul de adresare ..................................................................................... 15  
 §1.2.3 Registrele PPU ........................................................................................... 15  
 §1.2.4 Modulul DMA ........................................................................................... 18  
 §1.2.5 Paleta de culori ........................................................................................... 18  
 §1.2.6 Tabelele de afișare ...................................................................................... 19  
 §1.2.7 Derularea fundalului .................................................................................. 20  
 §1.2.8 Procesarea sprite-urilor .............................................................................. 22  
 §1.2.9 Randarea .................................................................................................... 23  
 §1.3 Unitatea de procesare audio (APU) ........................................................................... 25  
 §1.3.1 Registrele APU .......................................................................................... 25  
 §1.3.2 Generatoarele de unde dreptunghiulare ...................................................... 26  
 §1.3.3 Generatorul de unde triunghiulare .............................................................. 27  
 §1.3.4 Generatorul de zgomot ............................................................................... 28  
 §1.3.5 Demodulatorul sigma-delta ........................................................................ 29  
 §1.3.6 Numărătorul de cadre ................................................................................. 30  
 §1.3.7 Mixarea ieșirilor generatoarelor ................................................................. 31  
 §1.4 Controlerele de joc .................................................................................................... 32  
 §1.5 Cartridge-ul NES ...................................................................................................... 33  
 §1.5.1 Sistemele de mapare a memoriei ................................................................ 33  
 §1.5.2 Cipul de securitate ...................................................................................... 34  
 §1.6 Diferențele dintre versiunile NES ............................................................................. 34  
Capitolul 2: Programul de emulare ............................................................................................... 35  
 §2.1 Modulul ‘Cartridge reader’ ....................................................................................... 36  
 §2.1.1 Formatul de fișier iNES .............................................................................. 37  
 §2.2 Modulul ‘Central processing unit’ ............................................................................ 38  
 §2.3 Modulul ‘Memory bus’ ............................................................................................. 39  
 §2.4 Modulul ‘Memory mapper’ ....................................................................................... 40

**Introducere**

Scopul acestui proiect este crearea unui program (emulator) care să permită rularea jocurilor create pentru consola de jocuri **NINTENDO ENTERTAINMENT SYSTEM** (NES).

**NINTENDO ENTERTAINMENT SYSTEM** este o consolă de jocuri bazată pe procesorul **MOS6502**. Aceasta a fost lansată pentru prima dată în anul 1983 în Japonia, urmând să fie lansată ulterior în SUA și Europa. Consola **NES** a avut un succes foarte mare, fiind, până în prezent, una dintre cele mai bine vândute console din lume, cu peste 60 de milioane de unități vândute.

Pentru această platformă au fost create peste 700 de jocuri (lansate oficial), unele dintre ele fiind considerate legendare: „Super Mario Bros”, „Donkey Kong”, „Legend of Zelda”, „Tetris”, „PAC-MAN”, etc.

Deși consola nu mai este disponibilă pe piață, unii oameni ar dori să aibă posibilitatea de a juca jocurile create pentru această platformă. Această problemă poate fi soluționată prin crearea unui emulator, care să simuleze comportamentul hardware al consolei, permițând astfel, rularea jocurilor pe alte platforme.

Programul creat în cadrul acestui proiect suportă un număr mare de jocuri create pentru consola **NES**.

**Abrevieri**

**AD** – Audio Device

**ALU** – Unitate Aritmetico-Logică

**APU** – Audio Processing Unit

**ASIC** – Application Specific Integrated Circuit

**BCD** – Binary-Coded Decimal

**CIC** – Checking Integrated Circuit

**CISC** – Complex Instruction-Set Computing

**CHR** – Character

**CPU** – Central Processing Unit

**CR** – Cartridge Reader

**CS** – Chip Select

**CVBS** – Composite Video Baseband Signal

**DMC** – Delta Modulation Channel

**GC** – Game Controller

**MB** – Memory Bus

**MM** – Memory Mapper

**NES** – Nintendo Entertainment System

**NTSC** – National Television System Committe

**OAM** – Object Attribute Memory

**OPC** – Operation Code

**PAL** – Phase Alternating Line

**PPU** – Picture Processing Unit

**PRG** – Program

**RAM** – Random Access Memory

**R/W** – Read / Write

**RO** – Read Only

**RW** – Rendering Window

**WO** – Write Only

**Capitolul 1: Structura hardware NES**

Componentele principale ale unui sistem **NES** sunt: unitatea de procesare centrală (**CPU**) și audio (**APU**) încorporate în cipul **Ricoh RP2A03** (sau **RP2A07**, în dependență de regiune), unitatea de procesare grafică (**PPU**), memoria **RAM**, memoria **V-RAM** și cipul de securitate (**CIC**). Alte componente importante sunt plasate pe cartridge: memoria de program (**PRG**), memoria de elemente grafice (**CHR**), **RAM** extern (opțional), mapper de memorie (opțional) și un alte cip de securitate (**CIC**).

La consolă trebuie conectate 1 sau 2 controlere și un televizor ce suportă intrări **CVBS** și audio.

Schema funcțională a sistemului este descrisă în *figura 1.1*.



*figura 1.1 (schema funcțională a sistemului NES)*

**§1.1 Unitatea centrală de procesare (CPU)**

Nucleul de procesare a consolei **NES** este bazat pe procesorul **MOS6502**, diferența dintre acestea fiind lipsa modului **BCD** la instrucțiunile de adunare și scădere. **MOS6502** este un microprocesor de tip **CISC** pe 8 biți cu un bus de adrese pe 16 biți, capabil să lucreze la frecvențe de până la 3MHz.

Unitatea de procesare este integrată în capsula **Ricoh RP2A03** (**RP2A07**), care conține și procesorul audio.

**§1.1.1 Descrierea pinout a procesorului**



*figura 1.2 (RP2A03 / RP2A07 pinout)*

**[AD1 / AD2]** – Ieșiri audio (*vezi add\_ref*)

**RST** – Pin de reset activ pe 0

**[A00:A15]** – Bus de adrese. Menține adresa țintă pe parcursul unui ciclu de citire/scriere.

**[D0:D7]** – Bus de date. La citire, datele sunt citite de pe acești pini. La scriere, datele sunt plasate pe acești pini.

**CLK** – Intrare de clock (*vezi add\_ref*)

**TST** – Mod de test activ pe 1. La activare, regiștrii de test devin accesibili programelor ce rulează.

**M2** – „signals ready”. Semnalează perifericelor că datele sunt disponibile pe **[D0:D7]**.

**IRQ** – Pin de întrerupere activ pe palierul negativ. (*vezi add\_ref*)

**NMI** – Pin de întrerupere nemascabilă activ pe frontul negativ. (*vezi add\_ref*)

**R/W** – Indică dacă operația este de scriere sau de citire. 1 = citire, 0 = scriere.

**[OE1 / OE2]** – Activează/dezactivează semnalele de output pentru controlerele de joc.

**[OUT0:OUT2]** – Portul de expansiune al procesorului (registrul $4016).

**§1.1.2 Regiștrii procesorului**

Nucleul de procesare conține un registru acumulator (**A**), 2 regiștri de indexare (**X**, **Y**), un program counter (**PC**), un stack pointer (**SP**) și un registru de flag-uri (**P**). Regiștrii **A**, **X**, **Y**, **SP** și **P** sunt pe 8 biți, iar registrul **PC** este pe 16 biți.

Registrul acumulator este folosit de unitatea aritmetico-logică pentru stocarea rezultatelor operațiilor în modul de adresare **accumulator** (*vezi add\_ref*).

Regiștrii **X** și **Y** sunt folosiți în anumite moduri de adresare ale instrucțiunilor. Aceștia pot fi folosiți pentru numărarea iterațiilor în bucle sau la accesul la blocuri de memorie alocate continuu.

Registrul **SP** este folosit pentru urmărirea vârfului stivei la operațiunile **push** și **pop**. Adresa din memorie a vârfului stivei este calculat astfel: $(SP) | 0x0100.

Registrul **PC** indică adresa instrucțiunii curente ce trebuie executată.

Registrul de flag-uri conține informații despre starea procesorului. Acesta poate fi modificat de unitatea aritmetico-logică și de sistemul de întreruperi. Valorile anumitor biți din acest registru determină rezultatul instrucțiunilor de salt condiționat (*vezi add\_ref*).

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| N | O | - | B | D | I | Z | C |

*figura 1.3 (registrul de flag-uri)*

**C**(carry) – este setat dacă ultima operațiune **ALU** a efectuat transport către exterior.

**Z**(zero) – este setat dacă ultima operațiune **ALU** a returnat 0.

**I**(inhibit) – este setat de fiecare dată când are loc o întrerupere. Dacă este setat, întreruperile **IRQ** sunt inhibate (*vezi add\_ref*).

**D**(decimal) – dacă este setat, operațiile de adunare și scădere rulează în modul **BCD**. (nu se aplică în cazul procesorului din consola **NES**)

**B**(break) – este setat la sfârșitul unei întreruperi de tip **BRK** (*vezi add\_ref*).

**O**(overflow) – este setat de **ALU** în cazul unei erori de overflow.

**N**(negative) – este setat dacă ultima operațiune **ALU** a returnat un număr negativ.

**§1.1.3 Moduri de adresare**

Procesorul **MOS6502** are un spațiu de adrese pe 16 biți ($0000-$FFFF). Maparea memorie este descrisă în *tabelul 1.1*.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Adresa de început | Adresa de sfârșit | Dimensiunea | Descriere |
| $0000 | $07FF | 2KB | **RAM** intern |
| $0800 | $1FFF | 6KB | Pointează spre spațiul $0000-$07FF (se repetă la fiecare 2KB) |
| $2000 | $2007 | 8B | Regiștri **PPU** |
| $2008 | $3FFF | 8KB – 8B | Pointează spre regiștrii **PPU** (se repetă la fiecare 8B) |
| $4000 | $401F | 32B | Regiștri **APU** și **I/O** |
| $4020 | $5FFF | 8160B | Spațiu nefolosit |
| $6000 | $7FFF | 8K | **RAM** extern |
| $8000 | $FFFF | 32K | **PRG ROM** |

*tabelul 1.1 (spațiul de adrese al procesorului)*

Vectorii de întreruperi și de reset se găsesc la adresele: (*vezi add\_ref*)

* $FFFA-$FFFB – vectorul **NMI**
* $FFFC-$FFFD – vectorul de reset
* $FFFE-$FFFF – vectorul **BRK** / **IRQ**

Spațiul de memorie este împărți în pagini de 256B (mapabile pe 8 biți). Dacă în timpul unei operațiuni de citire pentru încărcarea unui registru de 16 biți (*vezi add\_ref*) este necesară schimbarea paginii, operațiunea va dura cu un ciclu mai mult.

Instrucțiunile procesorului pot accesa memoria prin intermediul a 13 moduri de adresare descrise în *tabelul 1.2*.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Denumire | Asamblare | Descriere |
| Implicit | OPC | Instrucțiunea nu are operand. Destinația rezultatului este implicită. |
| Accumulator | OPC A | Operația este executată asupra registrului **A**. |
| Immediate | OPC #$*BB* | Operandul sursă este o valoare imediată pe 8 biți. Rezultatul se scrie în unul din registrele procesorului în dependență de instrucțiune. |
| Zero Page | OPC $*LL* | Operandul este luat din pagina 0 a memoriei **RAM** de la o adresă dată pe 8 biți. |
| Absolute | OPC $*LLHH* | Operandul este luat de la o adresă dată pe 16 biți. |
| Relative | OPC $*BB* | Este folosit de instrucțiunile de salt. Operandul reprezintă un offset, valoare pe 8 biți cu semn. |
| Indirect | OPC ($*LLHH*) | Este folosit de o instrucțiune de salt necondiționat. Operandul reprezintă o adresă pe 16 biți la care se găsește valoarea ce urmează a fi încărcată în registrul **PC**. |
| Zero Page indexed by X | OPC $*LL*,X | Operandul se află la adresa ($*LL* + X) & 0xFF. |
| Zero Page indexed by Y | OPC $*LL*,Y | Operandul se află la adresa ($*LL* + Y) & 0xFF. |
| Absolute indexed by X | OPC $*LLHH*,X | Operandul se află la adresa $*LLHH* + X. |
| Absolute indexed by Y | OPC $*LLHH*,Y | Operandul se află la adresa $*LLHH* + Y. |
| Indexed indirect | OPC ($*LL*,X) | Operandul se obține în 3 pași:  baseAddr=read($*LL*)+X  addr=read(baseAddr)|read((baseAddr+1)&0xFF)<<8  operand=read(addr) |
| Indirect indexed | OPC ($*LL*),Y | Operandul se obține în 3 pași:  baseAddr=read($*LL*)  addr=(read(baseAddr)|(read(baseAddr+1)&0xFF)<<8)+Y  operand=read(addr) |

*tabelul 1.2 (moduri de adresare)*

**§1.1.4 Setul de instrucțiuni**

Setul oficial de instrucțiuni al procesorului **MOS6502** este constituit din 151 de instrucțiuni codificate pe 8 biți. Fiecare instrucțiune poate fi urmată de un parametru pe 8 sau 16 biți. Întreg setul este descris în *tabelul 1.3*.

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Opcode | Adresare | Asamblare | Cod | Descriere |
| BRK | Implicit | BRK | 00 | Cauzează o întrerupere de tip **BRK**. (*vezi add\_ref*) |
| PHP | Implicit | PHP | 08 | Pune pe stivă registrul de flag-uri. |
| PLP | Implicit | PLP | 28 | Ia de pe stivă registrul de flag-uri. |
| PHA | Implicit | PHA | 48 | Pune pe stivă registrul acumulator (**A**). |
| PLA | Implicit | PLA | 68 | Ia de pe stivă registrul acumulator (**A**). |
| CLC | Implicit | CLC | 18 | Setează flag-ul *carry* (**C**) pe 0. |
| SEC | Implicit | SEC | 38 | Setează flag-ul *carry* (**C**) pe 1. |
| CLI | Implicit | CLI | 58 | Setează flag-ul *inhibit* (**I**) pe 0. |
| SEI | Implicit | SEI | 78 | Setează flag-ul *inhibit* (**I**) pe 1. |
| CLD | Implicit | CLD | D8 | Setează flag-ul *decimal* (**D**) pe 0. |
| SED | Implicit | SED | F8 | Setează flag-ul *decimal* (**D**) pe 1. |
| CLV | Implicit | CLV | B8 | Setează flag-ul *overflow* (**O**) pe 0. |
| TAX | Implicit | TAX | AA | Copie valoarea registrului **A** în registrul **X**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| TAY | Implicit | TAY | A8 | Copie valoarea registrului **A** în registrul **Y**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| TSX | Implicit | TSX | BA | Copie valoarea registrului **SP** în registrul **X**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| TXA | Implicit | TXA | 8A | Copie valoarea registrului **X** în registrul **A**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| TYA | Implicit | TYA | 98 | Copie valoarea registrului **Y** în registrul **A**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| TXS | Implicit | TXS | 9A | Copie valoarea registrului **X** în registrul **SP**. |
| NOP | Implicit | NOP | EA | Nici o operațiune. |
| INX | Implicit | INX | E8 | Incrementează valoarea registrului **X**. |
| INY | Implicit | INY | C8 | Incrementează valoarea registrului **Y**. |
| DEX | Implicit | DEX | CA | Decrementează valoarea registrului **X**. |
| DEY | Implicit | DEY | 88 | Decrementează valoarea registrului **Y**. |
| JSR | Absolute | JSR $*LLHH* | 20 | Salt la subrutină. Salvează pe stivă valoarea registrului **PC**+1 și sare la adresa $*LLHH*. |
| RTS | Implicit | RTS | 60 | Revenire din subrutină. Citește de pe stivă valoarea registrului **PC**. |
| RTI | Implicit | RTI | 40 | Revenire din întrerupere. Citește de pe stivă valoarea registrului **PC** și a registrului de flag-uri. |
| JMP | Indirect | JMP ($*LLHH*) | 6C | Salt necondiționat la o nouă locație. |
| Absolute | JMP $*LLHH* | 4C |
| LDA | Immediate | LDA #$*BB* | A9 | Încarcă o valoare în registrul **A**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page | LDA $*LL* | A5 |
| Zero Page indexed by X | LDA $*LL*,X | B5 |
| Absolute | LDA $*LLHH* | AD |
| Absolute indexed by X | LDA $*LLHH*,X | BD |
| Absolute indexed by Y | LDA $*LLHH*,Y | B9 |
| Indexed indirect | LDA ($*LLHH*,X) | A1 |
| Indirect indexed | LDA ($*LLHH*),Y | B1 |
| LDX | Immediate | LDX #$*BB* | A2 | Încarcă o valoare în registrul **X**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page | LDX $*LL* | A6 |
| Zero Page indexed by Y | LDX $*LL*,Y | B6 |
| Absolute | LDX $*LLHH* | AE |
| Absolute indexed by Y | LDX $*LLHH*,Y | BE |
| LDY | Immediate | LDY #$*BB* | A0 | Încarcă o valoare în registrul **Y**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page | LDY $*LL* | A4 |
| Zero Page indexed by X | LDY $*LL*,X | B4 |
| Absolute | LDY $*LLHH* | AC |
| Absolute indexed by X | LDY $*LLHH*,X | BC |
| STA | Zero Page | STA $*LL* | 85 | Stochează valoarea registrului **A**. |
| Zero Page indexed by X | STA $*LL*,X | 95 |
| Absolute | STA $*LLHH* | 8D |
| Absolute indexed by X | STA $*LLHH*,X | 9D |
| Absolute indexed by Y | STA $*LLHH*,Y | 99 |
| Indexed indirect | STA ($*LLHH*,X) | 81 |
| Indirect indexed | STA ($*LLHH*),Y | 91 |
| STX | Zero Page | STX $*LL* | 86 | Stochează valoarea registrului **X**. |
| Zero Page indexed by Y | STX $*LL*,Y | 96 |
| Absolute | STX $*LLHH* | 8E |
| STY | Zero Page | STY $*LL* | 84 | Stochează valoarea registrului **Y**. |
| Zero Page indexed by X | STY $*LL*,X | 94 |
| Absolute | STY $*LLHH* | 8C |
| CMP | Immediate | CMP #$*BB* | C9 | Compară o valoare din memorie cu valoarea acumulatorului (**A**).  Flag-uri afectate: **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | CMP $*LL* | C5 |
| Zero Page indexed by X | CMP $*LL*,X | D5 |
| Absolute | CMP $*LLHH* | CD |
| Absolute indexed by X | CMP $*LLHH*,X | DD |
| Absolute indexed by Y | CMP $*LLHH*,Y | D9 |
| Indexed indirect | CMP ($*LLHH*,X) | C1 |
| Indirect indexed | CMP ($*LLHH*),Y | D1 |
| CPX | Immediate | CPX #$*BB* | E0 | Compară o valoare din memorie cu valoarea registrului **X**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | CPX $*LL* | E4 |
| Absolute | CPX $*LLHH* | EC |
| CPY | Immediate | CPY #$*BB* | C0 | Compară o valoare din memorie cu valoarea registrului **Y**.  Flag-uri afectate: **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | CPY $*LL* | C4 |
| Absolute | CPY $*LLHH* | CC |
| BIT | Zero Page | BIT $*LL* | 24 | Biții 7 și 6 ai operandului sunt copiați în biții 7 și 6 ai registrului de flag-uri. Dacă operandul este 0, se setează flag-ul **N**. |
| Absolute | BIT $*LLHH* | 2C |
| ADC | Immediate | ADC #$*BB* | 69 | Adună valoarea acumulatorului (**A**) cu o valoare din memorie și cu bitul de *carry* (**C**) și stochează rezultatul în acumulator.  Flag-uri afectate: **O**, **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | ADC $*LL* | 65 |
| Zero Page indexed by X | ADC $*LL*,X | 75 |
| Absolute | ADC $*LLHH* | 6D |
| Absolute indexed by X | ADC $*LLHH*,X | 7D |
| Absolute indexed by Y | ADC $*LLHH*,Y | 79 |
| Indexed indirect | ADC ($*LLHH*,X) | 61 |
| Indirect indexed | ADC ($*LLHH*),Y | 71 |
| SBC | Immediate | SBC #$*BB* | E9 | Din valoarea acumulatorului (**A**) scade o valoare din memorie și bitul de *carry* (**C**).  Flag-uri afectate: **O**, **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | SBC $*LL* | E5 |
| Zero Page indexed by X | SBC $*LL*,X | F5 |
| Absolute | SBC $*LLHH* | ED |
| Absolute indexed by X | SBC $*LLHH*,X | FD |
| Absolute indexed by Y | SBC $*LLHH*,Y | F9 |
| Indexed indirect | SBC ($*LLHH*,X) | E1 |
| Indirect indexed | SBC ($*LLHH*),Y | F1 |
| ASL | Accumulator | ASL A | 0A | Se realizează o deplasare la stânga. Bitul 7 al operandului este copiat în *carry* (**C**).  Flag-uri afectate: **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | ASL $*LL* | 06 |
| Zero Page indexed by X | ASL $*LL*,X | 16 |
| Absolute | ASL $*LLHH* | 0E |
| Absolute indexed by X | ASL $*LLHH*,X | 1E |
| LSR | Accumulator | LSR A | 4A | Se realizează o deplasare aritmetică la dreapta. Bitul 0 al operandului este copiat în *carry* (**C**).  Flag-uri afectate: **Z**, **C** |
| Zero Page | LSR $*LL* | 46 |
| Zero Page indexed by X | LSR $*LL*,X | 56 |
| Absolute | LSR $*LLHH* | 4E |
| Absolute indexed by X | LSR $*LLHH*,X | 5E |
| ROL | Accumulator | ROL A | 2A | Se realizează o rotire la stânga cu *carry* (**C**).  Flag-uri afectate: **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | ROL $*LL* | 26 |
| Zero Page indexed by X | ROL $*LL*,X | 36 |
| Absolute | ROL $*LLHH* | 2E |
| Absolute indexed by X | ROL $*LLHH*,X | 3E |
| ROR | Accumulator | ROR A | 6A | Se realizează o rotire la dreapta cu *carry* (**C**).  Flag-uri afectate: **N**, **Z**, **C** |
| Zero Page | ROR $*LL* | 66 |
| Zero Page indexed by X | ROR $*LL*,X | 76 |
| Absolute | ROR $*LLHH* | 6E |
| Absolute indexed by X | ROR $*LLHH*,X | 7E |
| ORA | Immediate | ORA #$*BB* | 09 | Realizează operația *sau logic* între acumulator și operand.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page | ORA $*LL* | 05 |
| Zero Page indexed by X | ORA $*LL*,X | 15 |
| Absolute | ORA $*LLHH* | 0D |
| Absolute indexed by X | ORA $*LLHH*,X | 1D |
| Absolute indexed by Y | ORA $*LLHH*,Y | 19 |
| Indexed indirect | ORA ($*LLHH*,X) | 01 |
| Indirect indexed | ORA ($*LLHH*),Y | 11 |
| AND | Immediate | AND #$*BB* | 29 | Realizează operația *și logic* între acumulator și operand.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page | AND $*LL* | 25 |
| Zero Page indexed by X | AND $*LL*,X | 35 |
| Absolute | AND $*LLHH* | 2D |
| Absolute indexed by X | AND $*LLHH*,X | 3D |
| Absolute indexed by Y | AND $*LLHH*,Y | 39 |
| Indexed indirect | AND ($*LLHH*,X) | 21 |
| Indirect indexed | AND ($*LLHH*),Y | 31 |
| EOR | Immediate | EOR #$*BB* | 49 | Realizează operația *sau exclusiv* între acumulator și operand.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page | EOR $*LL* | 45 |
| Zero Page indexed by X | EOR $*LL*,X | 55 |
| Absolute | EOR $*LLHH* | 4D |
| Absolute indexed by X | EOR $*LLHH*,X | 5D |
| Absolute indexed by Y | EOR $*LLHH*,Y | 59 |
| Indexed indirect | EOR ($*LLHH*,X) | 41 |
| Indirect indexed | EOR ($*LLHH*),Y | 51 |
| INC | Zero Page | INC $*LL* | E6 | Incrementează cu 1 valoarea operandului.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page indexed by X | INC $*LL*,X | F6 |
| Absolute | INC $*LLHH* | EE |
| Absolute indexed by X | INC $*LLHH*,X | FE |
| DEC | Zero Page | DEC $*LL* | C6 | Decrementează cu 1 valoarea operandului.  Flag-uri afectate: **N**, **Z** |
| Zero Page indexed by X | DEC $*LL*,X | D6 |
| Absolute | DEC $*LLHH* | CE |
| Absolute indexed by X | DEC $*LLHH*,X | DE |
| BEQ | Relative | BEQ $*BB* | F0 | Salt condiționat de **Z**=1. |
| BNE | Relative | BNE $*BB* | D0 | Salt condiționat de **Z**=0. |
| BMI | Relative | BMI $*BB* | 30 | Salt condiționat de **N**=1. |
| BPL | Relative | BPL $*BB* | 10 | Salt condiționat de **N**=0. |
| BCS | Relative | BCS $*BB* | B0 | Salt condiționat de **C**=1. |
| BCC | Relative | BCC $*BB* | 90 | Salt condiționat de **C**=0. |
| BVS | Relative | BVS $*BB* | 70 | Salt condiționat de **O**=1. |
| BVC | Relative | BVC $*BB* | 50 | Salt condiționat de **O**=0. |

*tabelul 1.3 (instrucțiunile procesorului 6502)*

**§1.1.5 Sistemul de întreruperi**

Nucleul de **MOS6502** suportă 3 tipuri de întreruperi: **BRK**, **NMI** și **IRQ**.

Întreruperea **IRQ** are loc pe palierul negativ al pinului **IRQ** (vezi *add\_ref*). La fiecare ciclu **CPU** se verifică nivelul pinului de întrerupere și se activează întreruperea pe nivelul logic 0, dacă flag-ul *inhibit* (**I**) nu este setat. Întreruperea **IRQ** este cea mai puțin prioritară.

Întreruperea **NMI** este cauzată de detecția unui front negativ pe pinul **NMI**. Această întrerupere nu ține cont de valoare flag-ului *inhibit* și poate întrerupe procesorul în timpul execuției unei alte rutine de tratare a întreruperii.

Întreruperea de tip **BRK** (break) este cauzată de instrucțiunea cu același nume (**BRK**, vezi *add\_ref*). Procesorul își cauzează singur o întrerupere. La fel ca întreruperea **NMI** aceasta se execută chiar dacă flag-ul *inhibit* este setat.

**BRK** și **NMI** au aceeași prioritate și se pot întrerupe una pe cealaltă.

Vectorii de întreruperi și reset sunt situați la sfârșitul memoriei de program la adresele:

* $FFFA-$FFFB – vectorul **NMI**
* $FFFC-$FFFD – vectorul de reset
* $FFFE-$FFFF – vectorul **BRK** / **IRQ**

La aceste adrese se găsesc adresele de început a rutinelor de tratare a întreruperilor și, în cazul vectorului reset, adresa de început a programului. Întreruperile **BRK** și **IRQ** folosesc același vector. Pentru ca procesorul să poată determina care întrerupere a avut loc, la activarea întreruperii **BRK** se setează flagul **B** (*break*).

**§1.2 Unitatea de procesare video (PPU)**

Unitatea de procesare grafică folosită în consola **NES** este **Ricoh RP2C02** (**RP2C07**). Acesta un semnal video **CVSB** cu o rezoluție de 240 de linii a câte 256 de pixeli. Frecvența de cadre este de aproximativ 60fps pentru varianta **NTSC** și aproximativ 50fps pentru varianta **PAL**.

**§1.2.1 Descrierea pinout a procesorului grafic**



*figura 1.4 (RP2C02 / RP2C07 pinout)*

**R/W** – Semnal de la procesor care determină dacă următorul ciclu va fi de citire sau de scriere în memoria registrelor.

**[CPU D0:D7]** – Semnalele bus-ului de date prin care se comunică cu procesorul central.

**[CPU A0:A2]** – Semnale care selectează adresa la care va avea loc operațiunea de citire/scriere.

**CS** – Semnal generat de un decodor de adrese pentru spațiul $2000-$3FFF.

**[EXT0:EXT3]** – Pot fi folosiți ca mod alternativ de selecție a culorii de fundal (vezi *add\_ref*).

**CLK** – Intrare de clock (vezi *add\_ref*).

**INT** – Ieșire de întrerupere. Este conectată la pinul **NMI** al procesorului (vezi *add\_ref*).

**RST** – Pin de reset activ pe 0.

**WR** – Semnal de scriere în **V-RAM**.

**RD** – Semnal de citire din **V-RAM**.

**[PPU A8:A13]** – Biții cei mai semnificativi ai bus-ului de adrese.

**[PPU AD0:AD7]** – Bus-ul de date multiplexat cu cei mai puțin semnificativi biți ai bus-ului de adrese.

**ALE** *(address latch enable)* – Când este activ, menține cei mai puțin semnificativi 8 biți din bus-ul de adrese pentru a permite pinilor **[PPU AD0:AD7]** să fie folosiți pentru transferul de date.

**1.2.2 Spațiul de adresare**

Procesorul grafic are un spațiu de adrese pe 14 biți ($0000-$3FFF), care este separat de bus-ul de memorie al procesorului central. Acesta poate fi accesat direct de către **PPU** sau de către **CPU**, prin intermediul regiștrilor procesorului grafic (vezi *add\_ref*).

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Adresa de început | Adresa de sfârșit | Dimensiunea | Descriere |
| $0000 | $0FFF | 4KB | Tabela de șabloane 0. Este situată în prima jumătate a memoriei **CHR** de pe cartridge. |
| $1000 | $1FFF | 4KB | Tabela de șabloane 1. Este situată în a doua jumătate a memoriei **CHR** de pe cartridge. |
| $2000 | $23FF | 1KB | Tabela de afișare (Nametable) 0. Situată în **V-RAM**. |
| $2400 | $27FF | 1KB | Tabela de afișare (Nametable) 1. Situată în **V-RAM**. |
| $2800 | $2BFF | 1KB | Tabela de afișare (Nametable) 2. Situată în **V-RAM**. |
| $2C00 | $2FFF | 1KB | Tabela de afișare (Nametable) 3. Situată în **V-RAM**. |
| $3000 | $3EFF | 3840B | Pointează spre spațiul $2000-$2EFF. |
| $3F00 | $3F1F | 32B | Memorie **RAM** pentru indecșii culorilor (Palette **RAM**). |
| $3F20 | $3FFF | 224B | Pointează spre spațiul $3F00-$3F1F repetat de 7 ori. |

*tabelul 1.4 (spațiul de adresare PPU)*

Procesorul grafic are o memorie **V-RAM** de 2KB în care se stochează tabelele de afișare. Odată ce, evident, nu există suficient spațiu pentru 4 tabele, acestea sunt suprapuse (vezi *add\_ref*).

Pe lângă acest spațiu de adresare, modulul **PPU** mai are o memorie de 256 octeți pentru a stoca sprite-urile.

De menționat că există un silicon-bug care cauzează ca orice încercare de a scrie la adresa $3F10 să rezulte într-o scriere la adresa $3F00. Adresa $3F10 poate fi scrisă prin intermediul adreselor din spațiul $3F20-$3FFF care pointează spre aceeași zonă de memorie. Bug-ul nu se manifestă la citire.

**§1.2.3 Registrele PPU**

Unitatea de procesare grafică expune 8 registre de 8 biți în bus-ul de memorie al procesorului central. Acestea apar în spațiul de adresare al procesorului la adresele $2000-$2007, dar pot fi accesate și prin intermediul altor adrese (vezi *add\_ref*).

Procesorul grafic are un bus intern care este folosit la comunicarea cu procesorul. Acesta se comportă ca un latch din cauza proprietăților capacitive ale firelor din acest bus. Încercările de citire a regiștrilor **WO** sau a biților nefolosiți din regiștri rezultă în citirea unei valori ce a fost plasată pe bus la o operațiune anterioară.

Registrele **PPU** sunt descrise în *tabelul 1.5*.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Denumire | Adresă | Acces | Descriere |
| PPUCTRL | $2000 | **WO** | Registru de control. |
| PPUMASK | $2001 | **WO** | Controlează ce elemente vor fi randate și modul de randare. |
| STATUS | $2002 | **RO** | Descrie starea curentă (din momentul citirii) a modulului **PPU**. |
| OAMADDR | $2003 | **R/W** | Adresa de citire/scriere a memoriei de sprite-uri. |
| OAMDATA | $2004 | **R/W** | Permite citirea/scrierea memoriei de sprite-uri. |
| PPUSCROLL | $2005 | **WO** | Poziția de derulare (scroll) orizontal și vertical. Sunt necesare două scrieri. |
| PPUADDR | $2006 | **WO** | Aici se scrie adresa din bus-ul **PPU** pe care procesorul central vrea să o acceseze. Sunt necesare două scrieri. |
| PPUDATA | $2007 | **R/W** | Folosit pentru transferul de date dintre **CPU** și bus-ul de memorie **PPU**. |

*tabelul 1.5 (registrele PPU)*

Registrul **PPUCTRL**:

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| V | P | H | B | S | I | N1 | N0 |

*figura 1.5 (registrul PPUCTRL)*

**[N1:N0]** – Adresa de început pentru tabela de afișare (0=$2000; 1=$2400; 2=$2800; 3=$2C00).

**I** – Setează cu cât va fi incrementată adresa din bus-ul **PPU** după fiecare operațiune de citire sau scriere realizată de **CPU**. (0=incrementare cu 1; 1=incrementare cu 32).

**S** – Selectează tabela de șabloane pentru sprite-urile de dimensiune 8x8. Pentru sprite-urile 8x16 acest bit este ignorat. (0=tabela 0; 1=tabela 1) (vezi *add\_ref*).

**B** – Selectează tabela de șabloane pentru fundal. (0=tabela 0; 1=tabela 1) (vezi *add\_ref*).

**H** – Setează dimensiunea de afișare a sprite-urilor. (0=8x8; 1=8x16) (vezi *add\_ref*).

**P** – Setează modul de funcționare a pinilor **EXT**. (0=citește indexul paletei de pe **EXT**; 1=scrie indexul paletei pe **EXT**).

**V** – Activează/dezactivează întreruperea **NMI** de la sfârșitul fiecărui cadru (la intrarea în *vertical blank*) (0=**NMI** dezactivat; 1=**NMI** activat).

Setarea bitului **V** atunci când modulul **PPU** se află în starea *vertical blank* va cauza generarea imediată a unei întreruperi **NMI**. Acest lucru poate cauza randarea greșită a următorului cadru.

Registrul **PPUMASK**:

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| B | G | R | s | b | M | m | g |

*figura 1.6 (registrul PPUMASK)*

**g** – Dacă este setat, la ecran vor fi afișate doar tonuri de gri.

**m** – Setează dacă pe banda de 8 pixeli de la marginea ecranului va fi afișat fundalul. (0=ascunde; 1=afișează).

**M** – Setează dacă pe banda de 8 pixeli de la marginea ecranului vor fi afișate sprite-urile. (0=ascunde; 1=afișează).

**b** – Afișare fundal. Dacă nu este setat se va afișa negru în locul pixelilor de fundal.

**s** – Afișare sprite-uri.

**R** – Dacă este setat vor fi evidențiate culorile roșii.

**G** – Dacă este setat vor fi evidențiate culorile verzi.

**B** – Dacă este setat vor fi evidențiate culorile albastre.

Registrul **STATUS**:

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| V | S | O | - | - | - | - | - |

*figura 1.7 (registrul STATUS)*

**O** – (*sprite everflow*) Se setează dacă a se încearcă afișarea a mai mult de 8 sprite-uri pe o singură linie a ecranului.

**S** – Se activează după afișarea unui sprite ce are indexul 0 în tabela de șabloane.

**V** – Se setează în momentul în care procesorul grafic trece în starea *vertical blank*. Se resetează doar la citirea registrului.

Citirea acestui registru cauzează resetarea bitului **V** și a numărătoarelor de scrieri pentru registrele **PPUSCROLL** și **PPUADDR**.

Comportamentul bitului **O** este imprevizibil din cauza unor bug-uri. Poate raporta atât falsuri pozitive cât și negative.

Registrul **OAMADDR**:

În acest registru se scrie o adresă de 8 biți din memoria de sprite-uri care se dorește o fi accesată. Pentru copierea datelor despre sprite-uri, majoritatea jocurilor scriu în acest registru $00 și activează modulul **DMA** (vezi *add\_ref*).

Registrul **OAMDATA**:

Acest registru este folosit pentru interacționarea (scrierea/citirea) cu zona de memorie din memoria de sprite-uri selectată de registrul **OAMADDR**.

Registrul **PPUSCROLL**:

Acest registru este folosit pentru setarea poziției de derulare a imaginii de pe ecran (vezi *add\_ref*). Prima scriere în acest registru va seta derularea orizontală (pe axa X), iar a doua scriere va seta derularea verticală (pe axa Y).

Registrul **PPUADDR**:

În acest registru va fi scrisă adresa din bus-ul **PPU** pe care procesorul central vrea să o acceseze. Odată ce adresa țintă este pe 14 biți, iar registrul pe 8, vor fi nevoie de două scrieri pentru a introduce adresa completă. La prima scriere se vor copia cei mai semnificativi 6 biți ai adresei, iar la a doua ce mai puțin semnificativi 8. Accesarea zonei de memorie se realizează prin intermediul registrului **PPUDATA**. Fiecare operațiune cu registrul **PPUDATA** va cauza incrementarea adresei cu 1 sau cu 32, în dependență de valoarea bitului **I** din registrul **PPUCTRL**.

Registrul **PPUDATA**:

Prin intermediul acestui registru procesorul poate accesa bus-ul **PPU**. La fiecare operațiune realizată cu acest registru (scriere/citire) are loc incrementarea adresei din bus.

**§1.2.4 Modulul DMA**

Pentru copierea rapidă a datelor despre sprite-uri din bus-ul procesorului în memoria de sprite-uri a unității grafice este folosit un **DMA**. Acesta are un singur registru situat la adresa $4014 (**OAMDMA**) în spațiul de adresare al procesorului central.

Modulul se activează la scrierea unei valori de 8 biți în registrul **OAMDMA**. Valoarea scrisă reprezintă pagina din bus-ul de memorie al procesorului de unde se vor copia datele. Odată pornit, **DMA**-ul copie 256 de octeți (adică toată pagina) în memoria de sprite-uri a procesorului grafic începând cu adresa aflată în registrul **OAMADDR**.

Copierea durează 514 cicluri de ceas (256 de citire + 256 de scriere + 2 de inițializare și finalizare), timp în care procesorul nu execută instrucțiuni.

**§1.2.5 Paleta de culori**

Procesorul grafic **NES** poate genera 64 de culori, indexate de la 0 la 63.



*figura 1.8 (paleta de culori NES)*

Culorile generate pot avea anumite variații în dependență de versiunea consolei și de televizorul (monitorul) utilizat.

Pe ecran pot fi afișate, la un moment dat, maxim 25 de culori dintre cele afișate în *figura 1.8*. Indecșii culorilor ce se doresc a fi utilizate se scriu în memoria Palette **RAM** (vezi *add\_ref*) situată la adresele $3F00-$3F1F. Indecșii pentru culorile de fundal sunt situate la adresele $3F00-$3F0F, iar cei pentru culorile sprite-urilor la adresele $3F10-$3F1F.

Însemnătatea fiecărei adrese este descrisă în *tabelul 1.6*.

|  |  |
| --- | --- |
| Adrese | Însemnătate |
| $3F00 | Culoare universală de fundal. |
| $3F01-$3F03 | Paleta de fundal 0. |
| $3F04 | Neutilizată. Considerată drept transparent (se afișează $3F00). |
| $3F05-$3F07 | Paleta de fundal 1. |
| $3F08 | Neutilizată. Considerată drept transparent (se afișează $3F00). |
| $3F09-$3F0B | Paleta de fundal 2. |
| $3F0C | Neutilizată. Considerată drept transparent (se afișează $3F00). |
| $3F0D-$3F0F | Paleta de fundal 3. |
| $3F10 | Considerată a fi partea transparentă a sprite-ului. |
| $3F11-$3F13 | Paleta de sprite-uri 0. |
| $3F14 | Considerată a fi partea transparentă a sprite-ului. |
| $3F15-$3F17 | Paleta de sprite-uri 1. |
| $3F18 | Considerată a fi partea transparentă a sprite-ului. |
| $3F19-$3F1B | Paleta de sprite-uri 2. |
| $3F1C | Considerată a fi partea transparentă a sprite-ului. |
| $3F1D-$3F1F | Paleta de sprite-uri 3. |

*tabelul 1.6 (tabela indecșilor de culori)*

**§1.2.6 Tabelele de afișare**

Tabela de afișare este o zonă de memorie de 1024 de octeți folosită de **PPU** pentru randarea pixelilor de fundal. Procesorul grafic poate accesa 4 tabele virtuale de afișare. Fizic, memoria în care se află aceste tabele, este de doar 2048 de octeți, ceea ce înseamnă că pot exista maxim două tabele de afișare.

Cele 4 tabele pot fi accesate în bus-ul de adresare **PPU** în spațiul $2000-$2FFF (vezi *add\_ref*).

Tabelele de afișare virtuale sunt create prin suprapunerea adreselor. Nativ (fără *memory mapper*, vezi *add\_ref*), procesorul grafic suportă 4 tipuri de suprapunere: *horizontal mirroring*, *vertical mirroring*, *one-screen higher*, *one-screen lower*.



*figura 1.9 (tabelele de afișare)*



*figura 1.9a (horizontal mirroring) figura 1.9b (vertical mirroring)*



*figura 1.9c (one-screen higher) figura 1.9d (one-screen lower)*

Tabele de căutare conțin indecșii blocurilor ce trebuie afișate. Blocurile au dimensiunea de 8x8 pixeli și pe ecran încap 30 rânduri a câte 32 blocuri. Fiecare tabelă de afișare conține o matrice cu 30 rânduri și 32 coloane de indecși pe 8 biți. La sfârșitul tabelei de afișare se află un vector de 64 de octeți numit tabela de atribute. Fiecare octet din tabela de atribute conține 4 indecși (de 2 biți) ai paletei de fundal ce trebuie folosită pentru fiecare bloc (vezi *add\_ref*).

**§1.2.7 Derularea fundalului**

Derulare reprezintă mișcarea ecranului (viewport-ului) peste tabelele de afișare. Acest lucru este realizat pentru a afișa secvențe din hărțile de joc care au dimensiuni mai mari decât mărimea ecranului.

Poziția și direcția de derulare este controlată de procesor prin intermediul registrului **PPUSCROLL** (vezi ­*add\_ref*). Modificarea poziției de derulare necesită două scrieri în acest registru: prima scriere modifică derularea orizontală (axa X), iar a doua scrierea pe cea verticală (axa Y). Valoarea de o biți scrisă în registru reprezintă ofsetul în pixeli peste care trebuie realizată derularea.

Pentru derularea continuă, procesorul rescrie în permanență partea din tabelele de afișare care nu se vede pe ecran. Efectul este demonstrat în *figura 1.10*.

În partea de sus a imaginilor este reprezentat conținutul tabelelor de afișare. Barele cafenii indică ce porțiune din tabelele de afișare sunt vizibile pe ecran. În partea de jos a imaginilor este reprezentat ce vede utilizatorul pe ecran.

*figura 1.10a (derularea fundalului) figura 1.10b (derularea fundalului)*

*figura 1.10c (derularea fundalului) figura 1.10d (derularea fundalului)*

Din perspectiva utilizatorului harta este derulată continuu spre dreapta. În memoria consolei, totuși, are loc modificarea permanentă a datelor dintr-un „buffer” circular.

Datele din tabelele de afișare și pozițiile de derulare sunt modificate atunci când procesorul grafic este în starea *vertical blank*. Procesorul este informat de trecerea în *vertical blank* prin intermediul unei întreruperi **NMI** (vezi *add\_ref*).

**§1.2.8 Procesarea sprite-urilor**

Datele despre sprite-uri sunt stocate într-o memorie internă a procesorului grafic de 256 de octeți. Acolo încap maxim 64 de sprite-uri și fiecare ocupă câte 4 octeți.

Octetul 0 conține poziția sprite-ului pe axa Y (ofsetul în pixeli de la partea de sus a ecranului la partea de sus a sprite-ului). Odată ce viewport-ul are o înălțime de 240 de pixeli, setarea acestui atribut pe oricare valoare între 240 și 255 va rezulta în ascunderea sprite-ului.

Octetul 1 reprezintă indexul șablonului ce se va afișa. Pentru sprite-urile de 8x8 pixeli se va citi un singur șablon din memoria **CHR**, iar pentru sprite-urile 8x16 pixeli sunt citite două șabloane consecutive începând cu o adresă pară (bitul 0 este ignorat).

Octetul 2 conține atributele pentru randarea sprite-ului. Semnificația biților este descrisă în *figura 1.11*.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| FV | FH | P | - | - | - | C1 | C0 |

*figura 1.11 (Atributele sprite-ului)*

**[C1:C0]** – Indexul paletei care se va folosi la colorarea sprite-ului.

**P** – Determină dacă sprite-ul va fi randat în fața sau în spatele fundalului (0=în față; 1=în spate).

**FH** – (*flip horizontally*) Dacă bitul este setat, sprite-ul va fi afișat ca în oglindă.

**FV** – (*flip vertically*) Dacă bitul este setat, sprite-ul va fi afișat cu susul în jos.

Oglindirea sprite-urilor nu modifică poziția catetei de încadrarea a acestora.

Octetul 3 conține poziția sprite-ului pe axa X (ofsetul în pixeli de la partea din stânga a ecranului la partea din stânga a sprite-ului).

Atunci când două sau mai multe sprite-uri se suprapun, prioritate are sprite-ul cu adresa cea mai mică în memoria **OAM**.

În timpul randării, în momentul în care se afișează primul pixel opac al sprite-ului cu indexul 0, se setează bitul **S** din registrul **STATUS** (vezi *add\_ref*) pentru a raporta procesorului la ce etapă din randare se află cadrul curent.



*figura 1.12 (suprapunerea sprite-urilor)*

**§1.2.9 Randarea**

Unitatea de procesare grafică randează cadre cu rezoluția de 256x240 pixeli la o frecvență de cadre de 60fps sau 50fps, pentru modelele **NTSC** și respectiv **PAL**. La fiecare ciclu de ceas, se scoate la ieșire culoarea unui pixel. Durata *horizontal blank* este de 84 de cicli, iar durata *vertical blank* este de 21 de linii. Sincronizarea cadrelor este descrisă în *figura 1.13*.



*figura 1.13 (sincronizarea cadrelor)*

Randarea propriu-zisă a cadrului se realizează pe 4 straturi (vezi *figura 1.14*).



*figura 1.14 (straturile vizibile)*

Stratul din spate reprezintă o culoare solidă luată de la adresa $3F00 (vezi *add\_ref*). Stratul cu verde reprezintă fundalul jocului, iar cele cu roșu și albastru sprite-urile. Aceste 3 straturi pot avea pixeli transparenți. Culoarea de ieșire este calculată, la fiecare moment de timp cu două multiplexoare de prioritate și unul de transparență (vezi *figura 1.15*).



*figura 1.15 (randarea)*

Din cauza modului în care funcționează această logică de prioritate, se poate întâmpla ca unii pixeli din sprite-urile din stratul de suprafață să nu se vadă. Acest fenomen apare atunci când în spatele acestui sprite se află un alt sprite cu index mai mic în memoria **OAM** dar are prioritate mai mică decât fundalul (vezi *figura 1.16*).



*figura 1.16 (greșeală de prioritate)*

**§1.3 Unitatea de procesare audio (APU)**

Unitatea de procesare audio generează sunete pentru jocurile **NES**. Această unitate este încorporată împreună cu nucleul de procesare în pastila **RP2A03/RP2A07**. Cipul are doi pini de ieșire pentru semnalele audio (vezi *add\_ref*): **AD1** și **AD2**. Semnalele de la cele două ieșiri sunt adunate de un circuit extern și redate la un difuzor (vezi *add\_ref*).

Modulul **APU** conține 5 canale audio: două generatoare de unde dreptunghiulare, un generator de unde triunghiulare, un generator de zgomot și un demodulator delta-sigma. Acesta rulează la jumătate din frecvența procesorului.

**§1.3.1 Registrele APU**

Registrele procesorului de sunet sunt mapate în spațiul de adresare al procesorului.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Denumire | Adresă | Acces | Descriere |
| SQ1DLVOL | $4000 | **WO** | Setează factorul de umplere, volumul sunetului și dacă volumul este constant pentru primul generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ1SWEEP | $4001 | **WO** | Setează parametrii pentru modulatorul de frecvență a primului generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ1TMR | $4002 | **WO** | Setează biții mai puțin semnificativi ai perioadei numărătorului pentru primul generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ1LNGH | $4003 | **WO** | Setează durata sunetului și biții cei mai semnificativi ai perioadei numărătorului primul generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ2DLVOL | $4004 | **WO** | Setează factorul de umplere, volumul sunetului și dacă volumul este constant pentru al doilea generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ2SWEEP | $4005 | **WO** | Setează parametrii pentru modulatorul de frecvență al celui de-al doilea generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ2TMR | $4006 | **WO** | Setează biții mai puțin semnificativi ai perioadei numărătorului pentru al doilea generator de semnal dreptunghiular. |
| SQ2LNGH | $4007 | **WO** | Setează durata sunetului și biții cei mai semnificativi ai perioadei numărătorului al doilea generator de semnal dreptunghiular. |
| TRLIN | $4008 | **WO** | Setează perioada semnalului pentru generatorul de semnal triunghiular. |
| TRTMR | $400A | **WO** | Setează biții mai puțin semnificativi ai perioadei numărătorului pentru generatorul de semnal triunghiular. |
| TRLNGH | $400B | **WO** | Setează durata sunetului și biții mai semnificativi ai perioadei numărătorului pentru generatorul de semnal triunghiular. |
| NZLVOL | $400C | **WO** | Setează volumul sunetului și dacă sunetul este constant pentru generatorul de zgomot. |
| NZPER | $400E | **WO** | Setează perioada semnalului și dacă sunetul se va repeta în buclă. |
| NZLNGH | $400F | **WO** | Setează durata sunetului produs de generatorul de zgomot. |
| DMCFRQ | $4010 | **WO** | Setează rata de eșantioane pe secundă și activează întreruperea de final. |
| DMCLOAD | $4011 | **WO** | În acest registru se scrie valoarea unui eșantion care se dorește a fi scos la ieșire. |
| DMCADDR | $4012 | **WO** | Setează adresa de unde o să înceapă citirea eșantioanelor. |
| DMCLNGH | $4013 | **WO** | Setează lungimea șirului de eșantioane. |
| CTRL/STATUS | $4015 | **R/W** | Scrierea setează care canale sunt active. Citirea returnează care canale au terminat redare și care a fost ultima sursă de întrerupere (numărătorul de cadre sau DMC). |
| FRMCNT | $4017 | **WO** | Setează lungimea cadrului și activează întreruperea de final de cadru. |

*tabelul 1.7 (registrele APU)*

Registrul CTRL/STATUS este cel mai important registru **APU**, întrucât de acesta depinde care canale audio rulează și care nu.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| ID | IF | - | D | N | T | P2 | P1 |

*figura 1.17 (registrul CTRL/STATUS)*

**P1/P2** – La scriere setează dacă canalele generatoare de unde dreptunghiulare sunt active sau nu. La citire returnează 0 dacă numărătoarele de lungime pentru canalele respective au terminat numărarea.

**T** – La scriere setează dacă canalul generator de unde triunghiulare este activ sau nu. La citire returnează 0 dacă numărătorul de lungime al acestui canal a terminat numărarea.

**N** – La scriere setează dacă canalul generator de zgomot este activ sau nu. La citire returnează 0 dacă numărătorul de lungime al acestui canal a terminat numărarea.

**D** – La scriere setează dacă modulatorul sigma-delta este activ sau nu. La citire returnează starea de activitate a canalului (aceeași valoare care a fost scrisă la ultima scriere).

**IF** – La citire returnează 1 dacă a avut loc o cerere de întrerupere de la numărătorul de cadre.

**ID** – La citire returnează 1 dacă a avut loc o cerere de întrerupere de la modulatorul sigma-delta.

**§1.3.2 Generatoarele de unde dreptunghiulare**

Unitatea de procesare audio conține două generatoare de unde dreptunghiulare independente unul de celălalt. Acestea sunt denumite *pulse channels* și pot genera sunete cu frecvențe cuprinse între 55Hz și 12.4kHz.

Fiecare canal de puls are câte 4 registre: SQxDLVOL, SQxSWEEP, SQxTMR, SQxLNGH.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| D1 | D0 | L | C | V3 | V2 | V1 | V0 |

*figura 1.18 (registrele SQxDLVOL)*

**[D1:D0]** – Setează factorul de umplere al semnalului generat.

**L** – Dacă este setat, modulatorul de volum va funcționa în buclă.

**C** – Dacă este setat, volumul de la ieșirea canalului este constant și este reprezentat de valoare biților **V3:V0**. Dacă nu este setat, volumul de la ieșire variază în dependență de funcționarea modulatorului de volum.

**[V3:V0]** – Dacă volumul este constant, acești biți setează amplitudinea semnalului. Dacă volumul este variabil, aceștia setează viteza de variație a volumului.

Factorul de umplere al semnalului generat poate fi de 12,5% (D=00), 25% (D=01), 50% (D=10) sau 75% (25% inversat; D=11). Factorul de umplere este generat cu un vector de secvență (*tabelul 1.8*) care este constituit din 8 pași și un numărător pe 3 biți. La pornire, numărătorul este inițializat cu valoarea 0, dar acesta numără descrescător.

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| D | Vector de secvență | Ieșire numărător | Forma de undă |
| 00 | 0 0 0 0 0 0 0 1 | 0 1 0 0 0 0 0 0 |  |
| 01 | 0 0 0 0 0 0 1 1 | 0 1 1 0 0 0 0 0 |  |
| 10 | 0 0 0 0 1 1 1 1 | 0 1 1 1 1 0 0 0 |  |
| 11 | 1 1 1 1 1 1 0 0 | 1 0 0 1 1 1 1 1 |  |

*tabelul 1.8 (secvența generatorului)*

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| E | P2 | P1 | P0 | N | S2 | S1 | S0 |

*figura 1.19 (registrele SQxSWEEP)*

**E** – Activează / dezactivează modulatorul de frecvență.

**[P2:P0]** – Setează perioada dintre două modificări succesive ale frecvenței semnalului.

**N** – Setează direcția modulării (0=modulează spre frecvență mai joasă; 1=modulează spre frecvență mai înaltă).

**[S2:S0]** – Setează cu cât va fi modificată perioada la fiecare pas.

Modulatorul de frecvență oprește automat generatorul de semnal dreptunghiular atunci când frecvența iese din intervalul 55Hz-12.4KHz.

Registrele SQxTMR conțin biții mai puțin semnificativi ai valorii pe 11 biți până la care numărătoarele generatoarelor vor număra. De fiecare dată când numărătorul depășește această valoare, generatorul trece la următoarea valoare din vectorul de secvență.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| L4 | L3 | L2 | L1 | L0 | T10 | T9 | T8 |

*figura 1.20 (registrele SQxLNGH)*

**[T10:T8]** – Biții cei mai semnificativi ai valorii pe 11 biți până la care numărătoarele generatoarelor vor număra.

**[L4:L0]** – Valoarea respectivă reprezintă durata dorită a sunetului.

Atunci când numărătorul de durată ajunge la 0, se setează bitul Px din registrul CTRL/STATUS.

**§1.3.3 Generatorul de unde triunghiulare**

Generatorul de unde triunghiulare generează o undă pseudo-triunghiulară cuantizată pe 4 biți. Acest modul nu are control de volum. Spre deosebire de celelalte generatoare de sunet, care rulează la jumătate din frecvența procesorului central, acesta rulează la frecvența procesorului. Generatorul de unde triunghiulare are 3 registre de configurare și control.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| C | L6 | L5 | L4 | L3 | L2 | L1 | L0 |

*figura 1.21 (registrul TRLIN)*

**C** – Dacă acest bit este setat, generatorul se nu va opri la expirarea numărătorului liniar.

**[L6:L0]** – Acești biți conțin valoarea inițială a numărătorului liniar. Acesta numără descrescător. Scopul numărătorului este de a controla durata sunetului generat. Dacă bitul **C** nu este setat, atunci generatorul se va opri atunci când numărătorul atinge valoarea 0.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| T7 | T6 | T5 | T4 | T3 | T2 | T1 | T0 |

*figura 1.22 (registrul TRTMR)*

**[T7:T0]** – Biții mai puțin semnificativi ai perioadei numărătorului generatorului. Această valoare setează frecvența undei generate.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| L4 | L3 | L2 | L1 | L0 | T10 | T9 | T8 |

*figura 1.23 (registrul TRLNGH)*

**[T10:T8]** – Biții mai semnificativi a perioadei numărătorului generatorului.

**[L4:L0]** – Acești biți setează durata până când va fi activat bitul **T** din registrul CTRL/STATUS.

Spre deosebire de generatoarele de unde dreptunghiulare, nu este setată vreo limitare a valorilor valide a perioadei numărătorului la generatorul de unde triunghiulare. Acesta poate genera frecvențe ce depășesc cu mult limita audibilă a oamenilor și capacitatea plăcilor de sunet ale multor calculatoare. Gama de frecvențe generabile este 25.3Hz – 55.9KHz.

**§1.3.4 Generatorul de zgomot**

Generatorul de zgomot folosește un generator de biți pseudo-aleatorii. Ieșirea generatorului este pe un bit. Pentru configurarea acestuia se folosesc 3 registre.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| - | - | L | C | V3 | V2 | V1 | V0 |

*figura 1.24 (registrul NZLVOL)*

**L** – Dacă acest bit este setat, modulatorul de volum va funcționa în buclă.

**C** – Dacă este setat, volumul de la ieșire va fi constant, iar dacă nu, volumul va fi variat de către modulatorul de volum.

**[V3:V0]** – Dacă bitul **C** este setat, acești biți setează volumul de la ieșirea generatorului, iar în caz contrat setează viteza de variație a volumului.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| M | - | - | - | P3 | P2 | P1 | P0 |

*figura 1.25 (registrul NZPER)*

**M** – Acest bit setează modul de generare a biților pseudo-aleatorii.

**[P3:P0]** – Acești biți reprezintă indexul perioadei numărătorului pentru generatorul pseudo-aleatoriu. Valoarea perioadei este luat dintr-un tabel de căutare cu 16 poziții.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| L4 | L3 | L2 | L1 | L0 | - | - | - |

*figura 1.26 (registrul NZLNGH)*

**[L4:L0]** – Acești biți setează durata până când va fi setat bitul **N** din registrul CTRL/STATUS.

**§1.3.5 Demodulatorul sigma-delta**

Canalul de demodulare (**DMC**) poate scoate la ieșire eșantioane audio digitale codificate pe un bit delta. Dacă eșantionul curent este 1, atunci valoarea de tensiune de la ieșire va crește, iar dacă eșantionul este 0, valoarea tensiunii de ieșire va scădea. Tensiunea de ieșire este controlată de un numărător pe 7 biți. Modulul **DMC** permite și încărcarea directă a unei valori pe 7 biți în numărător. Acest lucru permite o precizie mai mare a sunetului, dar consumă mult timp **CPU**.

Modulul **DMC** are 4 regiștri de configurare și control:

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| I | L | - | - | R3 | R2 | R1 | R0 |

*figura 1.27 (registrul DMCFRQ)*

**I** – Dacă este setat, modulul **DMC** va genera o întrerupere **IRQ** (*vezi add\_ref*) după terminarea redării eșantioanelor din buffer.

**L** – Dacă este setat buffer-ul de eșantioane va fi redat în buclă.

**[R3:R0]** – Setează rata de eșantionare a demodulatorului. Rata de eșantionare este luată dintr-un tabel de căutare.

Rata de eșantionare poate varia de la 4182 la 33148 eșantioane pe secundă, în dependență de valoarea **[R3:R0]** aleasă.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| - | D6 | D5 | D4 | D3 | D2 | D1 | D0 |

*figura 1.28 (registrul DMCLOAD)*

**[D6:D0]** – Reprezintă valoarea pe 7 biți ce se încarcă direct în numărător la scrierea acestui registru. Acest lucru cauzează schimbarea imediată a ieșirii modulului.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| A7 | A6 | A5 | A4 | A3 | A2 | A1 | A0 |

*figura 1.29 (registrul DMCADDR)*

**[A7:A0]** – Setează adresa din memorie unde începe buffer-ul audio. Adresa efectivă este calculată după formula: 0xC000 + ([A7:A0] << 6).

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| L7 | L6 | L5 | L4 | L3 | L2 | L1 | L0 |

*figura 1.30 (registrul DMCLNGH)*

**[L7:L0]** – Setează lungimea a buffer-ului. Lungimea efectivă în octeți este calculată după formula: ([L7:L0] << 4) + 1. Fiecare octet conține 8 eșantioane codificate pe câte un bit.

Modulul **DMC** mai poate fi folosit și pentru sincronizarea programului cu unitatea de procesare video. Pentru acest lucru se pornește demodulatorul la cea mai mare rată de eșantionare și se activează întreruperea (*vezi figura 1.27*). Cu aceste setări modulul **DMC** va genera câte o întrerupere la fiecare 972 pixeli (uneori 973) afișați de unitatea **PPU**. Aceasta este cea mai precisă metodă de sincronizare a procesorului central cu procesorul grafic în absența unui sistem avansat de mapare a memoriei (*vezi add\_ref*).

**§1.3.6 Numărătorul de cadre**

Numărătorul de cadre controlează modulatoarele de volum, modulatoarele de frecvență, numărătoarele de durată și sistemul de întreruperi. Acesta funcționează într-o secvență de 4 sau 5 pași, în dependență de modul de funcționare, fiecare având durata de 3728 (sau 3729) de cicli. Configurarea numărătorului se face printr-un singur registru.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| M | I | - | - | - | - | - | - |

*figura 1.31 (registrul FRMCNT)*

**M** – Modul de funcționare (0=secvență de 4 pași; 1=secvență de 5 pași).

**I** – Dacă bitul este setat, numărătorul nu va genera întreruperi.

La fiecare pas din secvență au loc diferite evenimente care fie produc efecte sonore (modulare volum și frecvență), fie actualizează starea canalelor și generează întreruperi. Comportamentul este descris în *tabelele 1.9* și *1.10*.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Pas | Nr. cicli | Evenimente |
| 1 | 3728 | * Executare modulare de volum (*vezi §1.3.2, §1.3.4*) * Activare numărător liniar (*vezi §1.3.3*) |
| 2 | 7456 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar * Activare numărătoare de durată și actualizare a biților de stare * Executare modulare de frecvență (*vezi §1.3.2*) |
| 3 | 11185 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar |
| 4 | 14914 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar * Activare numărătoare de durată și actualizare a biților de stare * Executare modulare de frecvență * Generare **IRQ** |

*tabelul 1.9 (secvența numărătorului în 4 pași)*

Cu aceste setări, modulatoarele de volum și numărătorul liniar sunt activate de aproximativ 240 de ori pe secundă, modulatoarele de frecvență și numărătoarele de durată de aproximativ 120 de ori pe secundă, iar întreruperea este generată de aproximativ 60 de ori pe secundă.

Chiar dacă frecvența de cadre audio pare să corespundă cu frecvența de cadre video, diferența de timp dintre întreruperea **NMI** generată de **PPU** și întreruperea **IRQ** generată de **APU** nu reprezintă o metodă bună de sincronizare. Motivul este existența unei diferențe de câțiva cicli între durata unui cadru audio și a unui cadru video.

Aceste valori sunt valabile doar pentru sistemele **NTSC**, sistemele **PAL** rulând la frecvențe mai mici ale procesorului (vezi *add\_ref*).

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Pas | Nr. cicli | Evenimente |
| 1 | 3728 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar |
| 2 | 7456 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar * Activare numărătoare de durată și actualizare a biților de stare * Executare modulare de frecvență |
| 3 | 11185 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar |
| 4 | 14914 |  |
| 5 | 18640 | * Executare modulare de volum * Activare numărător liniar * Activare numărătoare de durată și actualizare a biților de stare * Executare modulare de frecvență |

*tabelul 1.10 (secvența numărătorului în 5 pași)*

Dacă numărătorul de cadre funcționează în secvența de 5 pași, acesta nu generează întreruperi. În acest caz, singurul mod în care procesorul poate să determine starea în care se află modulul **APU** este citirea în continuu a registrului CTRL/STATUS. În acest mod de funcționare modulatoarele de volum și numărătorul liniar sunt activate de aproximativ 192 de ori pe secundă, iar modulatoarele de frecvență și numărătoarele de durată de aproximativ 96 de ori pe secundă.

**§1.3.7 Mixarea ieșirilor generatoarelor**

Nivelele de ieșire ale generatoarelor de unde dreptunghiulare, a generatorului de unde triunghiulare și a generatorului de zgomot sunt codificate pe 4 biți. Ieșirea **DMC** este codificată pe 7 biți. Dacă considerăm că ieșirea audio poate lua valori în intervalul [0, 1], atunci aceasta poate fi calculată după formula:

**P1, P2** – Ieșirile pe 4 biți ale generatoarelor de unde dreptunghiulare.

**T** – Ieșirea pe 4 biți a generatorului de unde triunghiulare.

**N** – Ieșirea pe 4 biți a generatorului de zgomot.

**DMC** – Ieșirea pe 7 biți a demodulatorului sigma-delta.

Valoarea ieșirii poate fi calculată și cu o aproximație liniară:

**§1.4 Controlerele de joc**

Fiecare unitate **NES** include cel puțin un controler de joc (*vezi figura 1.32*). Fără acesta utilizatorul nu ar avea cum să folosească consola. Controlerul standard conține un D-pad, și 4 butoane: Start, Select, A și B.



*figura 1.32 (Controlerul NES standard)*

Controlerul are la bază un registru de deplasare pe 8 biți (câte un bit pentru fiecare buton) și funcționează în baza unui semnal de strobare. Cât timp semnalul de strobare este activ, în registru se încarcă starea butoanelor. La dezactivarea semnalului registrul păstrează ultima stare în care se aflau butoanele. Biții corespunzători fiecărui buton în registrul de deplasare sunt reprezentați în *figura 1.33*.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| → | ← | ↓ | ↑ | st | sel | B | A |

*figura 1.33 (registrul de deplasare a controlerului)*

Semnalul de strobare al ambelor controlere este controlat prin intermediul registrului $4016.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| - | - | - | - | - | - | - | S |

*figura 1.34 (registrul JOYSTROBE)*

**S** – Semnal de strobare activ pe 1.

Citirea controlerelor se face prin registre diferite: $4016 și $4017. La fiecare citire se preia câte un singur bit din registrul de deplasare.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | 0 |
| - | - | - | - | C | - | - | B |

*figura 1.35 (registrele JOYx)*

**C** – Returnează starea de conexiune a controlerului respectiv (0=neconectat; 1=conectat).

**B** – Returnează starea bitului 0 din registrul de deplasare a controlerului.

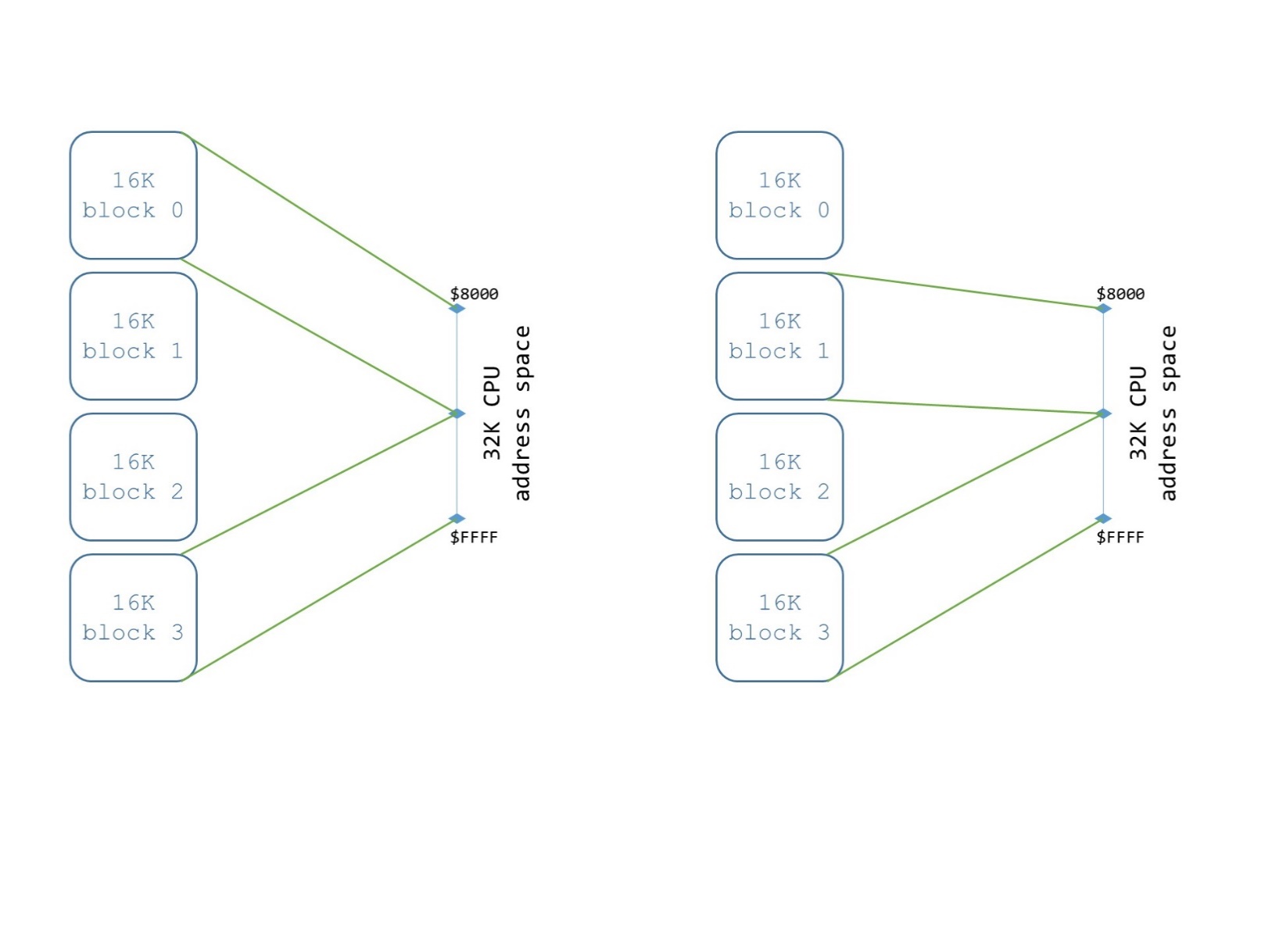
După fiecare citire a registrului JOYx, are loc o deplasare la dreapta cu o poziție a registrului de deplasare din controlerul respectiv.

**§1.5 Cartridge-ul NES**

Rolul principal al unui cartridge **NES** este stocarea memoriei de instrucțiuni și a memoriei cu elemente grafice, care sunt accesibile procesorului central sau procesorului grafic (*vezi §1.1.3, §1.2.2*). Capacitatea standard a unui cartridge este de 32KB de memorie de instrucțiuni și 8KB de memorie grafică. Totuși, unele cartridge-uri au integrate sisteme de mapare a memoriei care permit accesarea unor memorii mai mari (*vezi add\_ref*), sau au alte funcții avansate: generare de sunete, numărare de linii afișate pe ecran, etc.

**§1.5.1 Sistemele de mapare a memoriei**

Sistemele de mapare au fost create pentru a permite producătorilor de jocuri să facă jocuri mai mare de 40KB. Acestea funcționează prin împărțirea memoriei de program în blocuri de câte 16KB, 8KB sau 4KB și a celei grafice în blocuri de câte 4KB, 2KB sau 1KB. Apoi, în baza valorilor unor regiștri interni, acestea leagă unele blocuri la anumite adrese din spațiul de memorie al **CPU** sau **PPU** (*vezi figura 1.36*). Astfel, chiar dacă procesorul este limitat la a vedea 32KB de memorie de instrucțiuni, la diferite momente de timp, la aceleași adrese, va vedea blocuri diferite de memorie.



*figura 1.36 (maparea memoriei de program)*

Pentru a schimba blocurile, procesorul scrie în anumite registre de pe cartridge. Trebuie menționat faptul că vectorii de reset și întreruperi ai procesorului se află în memoria de program (*vezi §1.1.3*). În acest caz, pe fiecare bloc trebuie să existe câte o copie a acestora, sau blocul pe care se află vectorii să fie fixat.

În aceeași manieră este realizată și maparea memoriei de elemente grafice (**CHR**), doar că în cazul ei nu există nici o constrângere legată de zone critice de memorie cum ar fi vectorii de întrerupere și reset.

**§1.5.2 Cipul de securitate**

Pe fiecare consolă și cartridge există câte un cip **3193A**. Acesta avea două scopuri: asigurarea compatibilității versiunii de cartridge cu versiunea consolei (*vezi add\_ref*) și prevenirea lansării jocurilor nelicențiate de Nintendo. Acest integrat era distribuit producătorilor de jocuri doar în baza unui contract. În acest fel Nintendo putea asigura că jocurile lansate pentru platforma **NES** sunt de calitate.

Cipul funcționează prin intermediul unei chei de autentificare. La pornire, integratul **3193A** de pe consolă cere o cheie de autentificare de la integratul de pe cartridge. Dacă cheia nu este furnizată sau dacă este greșită, cipul menține procesorul în reset, prevenind astfel execuția codului de pe cartridge.

**§1.6 Diferențele dintre versiunile NES**

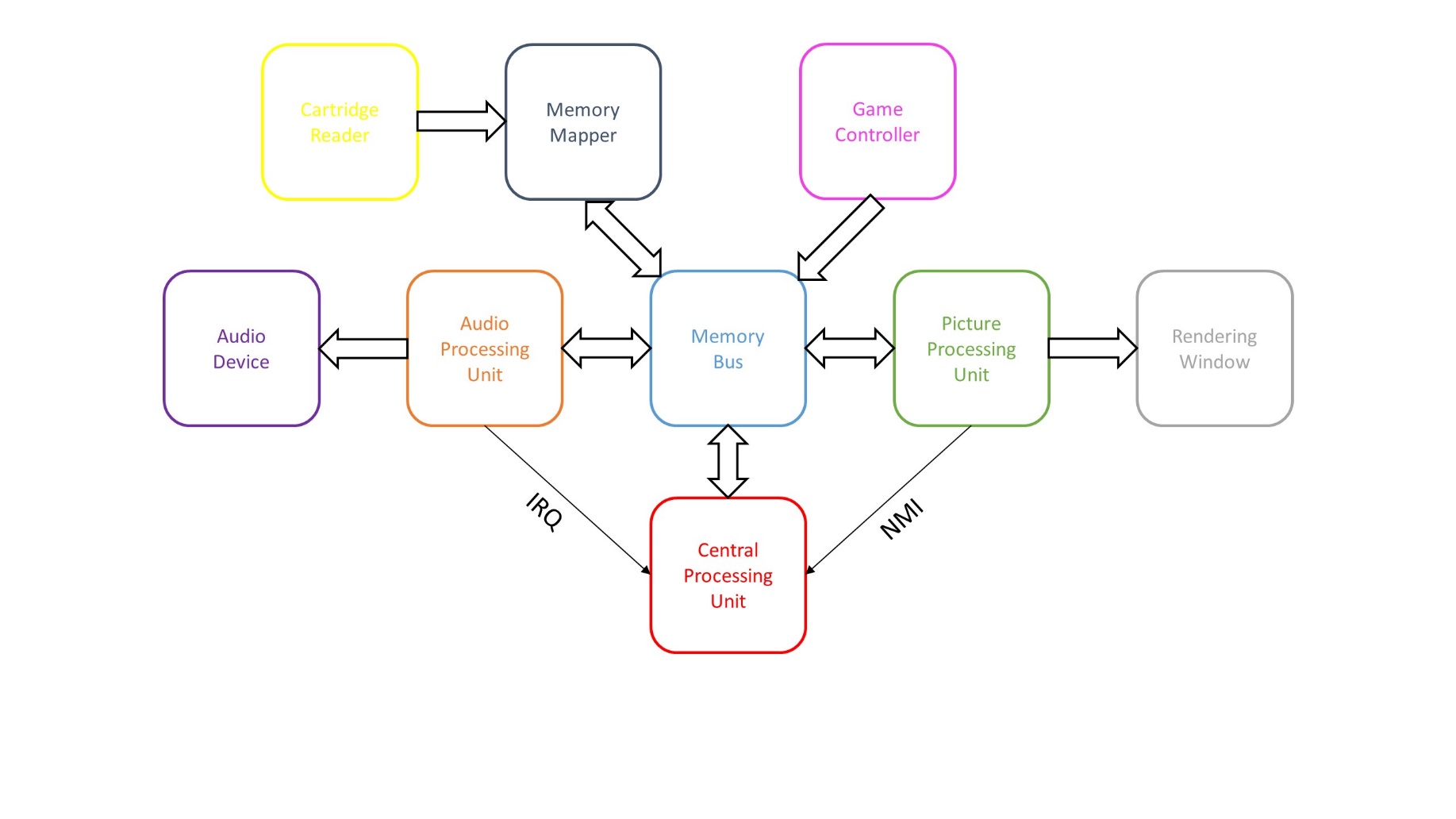
Consola **NES** a fost lansată în două versiuni: **NTSC** pentru Statele Unite și Japonia și **PAL** pentru Europa. Diferențele dintre cele două constau în procesorul central, procesorul grafic pe care le foloseau și frecvențele la care acestea rulau. O reprezentare mai detaliată se găsește în *tabelul 1.11*.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Metrică | **NTSC** | **PAL** |
| Unitate de procesare centrală | RP2A03 | RP2A07 |
| Unitate de procesare grafică | RP2C02 | RP2C07 |
| Frecvență master | 21.477 MHz | 26.601 MHz |
| Divizor frecvență **CPU** | 12 | 16 |
| Frecvență **CPU** | 1.789 MHz | 1.662 MHz |
| Divizor frecvență **PPU** | 4 | 5 |
| Frecvență **PPU** | 5.361 MHz | 5.320 MHz |
| Vertical blank | 20 de linii | 70 de linii |
| Cadre pe secundă | 60 fps | 50 fps |

*tabelul 1.11 (diferențele dintre versiunile NTSC și PAL)*

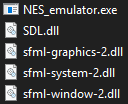
**Capitolul 2: Programul de emulare**

Programul de emulare este constituit din mai multe module care fie emulează o componentă hardware, fie creează o interfață cu utilizatorul, pentru ca acesta să poată interacționa cu jocurile **NES**. Modulele sunt legate între ele conform schemei din *figura 2.1*. Săgețile groase din schemă reprezintă direcția de transmitere a datelor între module, iar săgețile subțiri reprezintă semnalele de întrerupere ce pot fi generate de anumite module.



*figura 2.1 (Structura emulatorului)*

Programul de emulare a fost creat în limbajul de programare C++ și folosește bibliotecile **SFML 2** și **SDL 1.2.15**. Programul este exportat cu denumirea NES\_emulator.exe și are ca dependențe 4 fișiere dll (vezi *figura 2.2*). Biblioteca **SFML** este folosită pentru crearea unei ferestre grafice și randare grafică, iar **SDL** este folosită pentru a administra redarea audio a emulatorului.



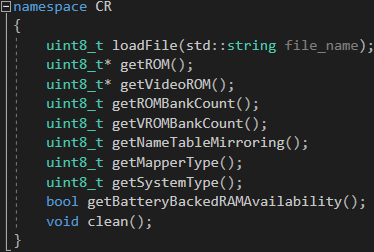
*figura 2.2 (fișierele necesare emulatorului)*

Jocurile pot fi deschise cu emulatorul dându-le ca parametru în linia de comandă sau folosind funcția de *drag and drop* din Windows. Dacă jocul este suportat, se va deschide o fereastră în care jocul va fi randat. Formatele de jocuri suportate sunt iNES 0.7 și iNES (extensia .nes). În implementarea curentă, emulatorul suportă aproximativ 60% din totalitatea jocurilor lansate oficial pentru platforma **NES**.

**§2.1 Modulul ‘Cartridge reader’**

Rolul acestui modul este citirea, decodificarea și organizarea datelor din fișierele de joc. Acesta trebuie să determine tipul cartridge-ului pe care funcționează jocul pentru a determina ce mapper de memorie trebuie folosit, dimensiunea memoriei de program și de grafică, existența unei memorii **RAM** externe și alte caracteristici ale jocului.

Modulul ‘Cartridge reader’ folosește 10 funcții pentru interfațarea cu celelalte module și cu programul principal (vezi *figura 2.3*).



*figura 2.3 (Interfața modulului ‘Cartridge reader’)*

Funcția loadFile este apelată la pornirea programului. Aceasta deschide și analizează conținutul fișierului de joc primit ca parametru. După analiză, funcția va returna starea de succes sau un cod de eroare dacă fișierul nu a putut fi deschis sau dacă fișierul nu este în formatul iNES. Codurile de eroare sunt descrise în *tabelul 2.1*.

|  |  |
| --- | --- |
| Cod de eroare | Semnificație |
| SUCCESS | Fișierul a fost încărcat și procesat fără erori. |
| FILE\_PROTECTED\_OR\_NONEXISTENT | Fișierul pe care încercați să-l deschideți nu există, sau programul nu are permisiunile necesare pentru a-l citi. |
| UNABLE\_TO\_READ\_FROM\_FILE | Fișierul este prea scurt sau a apărut o eroare în sistemul de fișiere. |
| WRONG\_FILE\_FORMAT | Fișierul nu este în format iNES. |
| NO\_PROGRAM\_ROM\_BANKS | Câmpul ce descrie numărul de blocuri de program este 0 (vezi *add\_ref*). |
| ROM\_HAS\_TRAINER | Jocul are atașat un program ‘trainer’ care nu este suportat de emulator. |
| MEMORY\_ALLOCATION\_FAILURE | Nu a putut fi alocată destulă memorie pentru încărcarea memoriei de program și de grafică. |

*tabelul 2.1 (Codurile de eroare ale funcției loadFile)*

Funcția getROM returnează un pointer către începutul zonei de memorie unde au fost încărcate blocurile de memorie de instrucțiuni.

Funcția getVideoROM returnează un pointer către începutul zonei de memorie unde au fost încărcate blocurile de memorie grafică, dacă acestea există. În caz contrar funcția returnează nullptr.

Funcția getROMBankCount returnează numărul de blocuri de 16KB de memorie de program.

Funcția getVROMBankCount returnează numărul de blocuri de 8KB de memorie grafică.

Funcția getNameTableMirroring returnează modul de organizare a tabelelor de afișare pentru magistrala procesorului grafic.

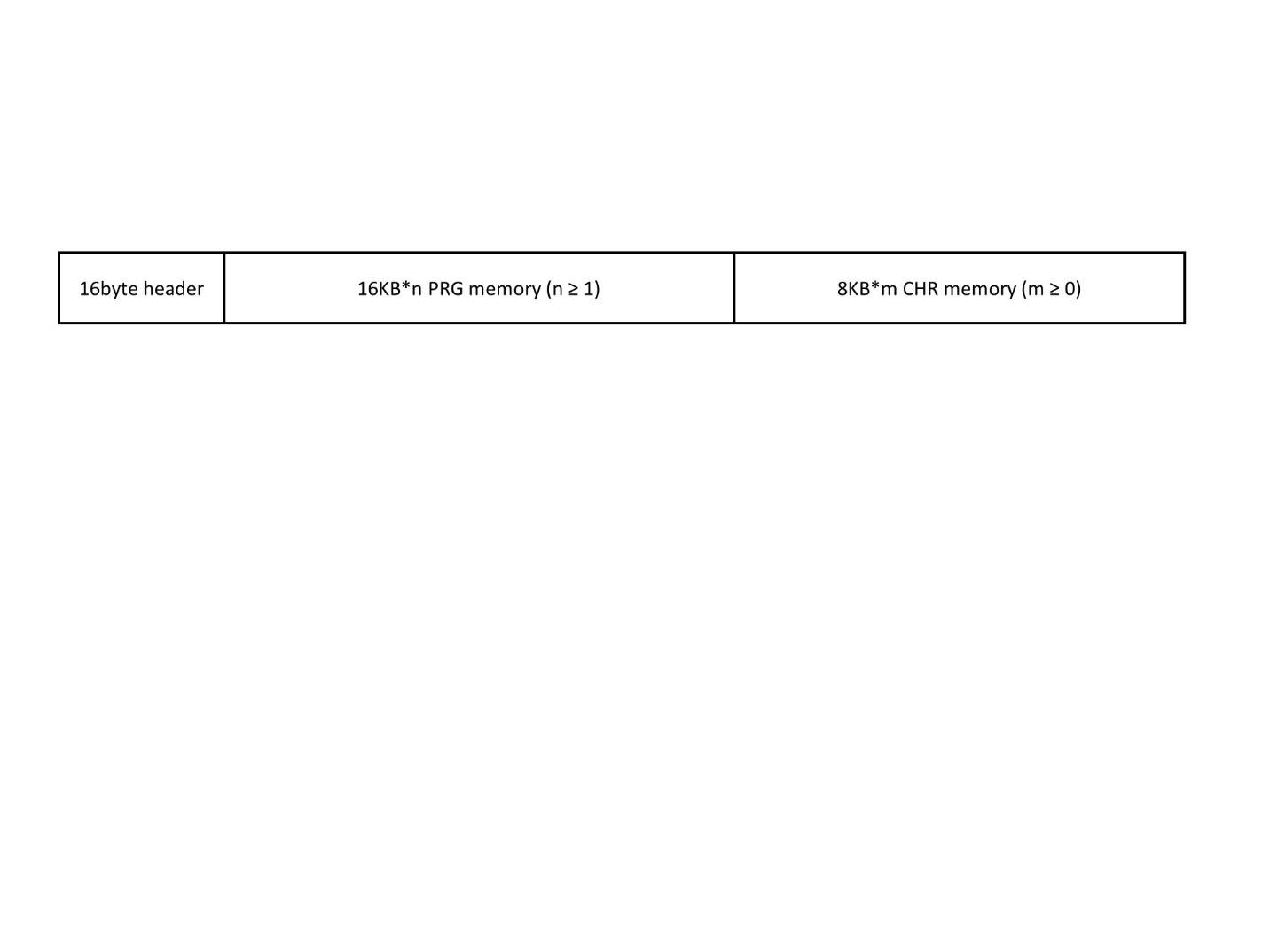
Funcția getMapperType returnează identificatorul sistemului de mapare a memoriei necesar pentru rularea jocului respectiv.

Funcția getSystemType returnează tipul sistemului pentru care a fost creat jocul (**NTSC** sau **PAL**).

Funcția getBatteryBackedRAMAvailability returnează true dacă cartridge-ul are memorie **RAM** externă menținută de o baterie.

Funcția clean eliberează memoria alocată în timpul încărcării datelor din fișier. Această funcție este apelată la ieșirea din program.

**§2.1.1 Formatul de fișier iNES**



*figura 2.4 (Formatul iNES)*

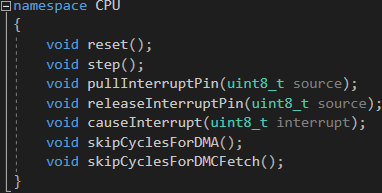
Header-ul fișierului conține identificatorul de format și informațiile necesare încărcării și emulării jocului.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
|  | Valoare | Semnificație |
| octetul 0 | N | Acești 4 octeți sunt folosiți pentru identificarea formatului fișierului. |
| octetul 1 | E |
| octetul 2 | S |
| octetul 3 | 0x1A |
| octetul 4 | 1-255 | Conține numărul de blocuri de 16KB de memorie de program (**PRG**). Acest număr trebuie să fie diferit de 0. |
| octetul 5 | 0-255 | Conține numărul de blocuri de 8KB de memorie grafică (**CHR**). Poate fi 0. În acest caz se consideră că există 8KB de **RAM** grafic pe cartridge. |
| octetul 6 | m|m|m|m|n|t|r|n | mmmm – Biții mai puțin semnificativi ai identificatorului mapperului necesar emulării jocului.  n--n – Modul de aranjare a tabelelor de afișare.  t – Dacă este setat, fișierul respectiv are ‘trainer’.  r – Dacă este setat, cartridge-ul conține **RAM** extern menținut de baterie, sau un alt tip de memorie persistentă. |
| octetul 7 | m|m|m|m|-|-|-|- | mmmm – Biții mai semnificativi ai identificatorului mapperului necesar emulării jocului. |
| octetul 8 |  | Nefolosit. |
| octetul 9 | -|-|-|-|-|-|-|s | s – Tipul sistemului (0 = **NTSC**; 1 = **PAL**) |
| octetul 10 |  | Nerelevant pentru mapperele suportate de emulator. |
| octeții 11-15 |  | Nefolosiți. |

*tabelul 2.2 (Descrierea header-ului iNES)*

**§2.2 Modulul ‘Central processing unit’**

Modulul ‘Central processing unit’ emulează funcționarea procesorului central al consolei **NES** bazat pe nucleul **MOS6502**.



*figura 2.5 (Interfața modulului ‘Central processing unit’)*

Funcția reset aduce modulul în starea de reset și încarcă în registrul PC valoarea vectorului de reset. Înainte de apelarea acestei funcții modulul ‘Memory bus’ trebuie să fie deja inițializat.

Funcția step execută un ciclu de ceas **CPU**.

Apelul funcției pullInterruptPin este echivalent cu tragerea la masă a pinului IRQ de pe integrat (vezi *add\_ref*). Odată ce pinul este conectat la mai multe dispozitive, sursa întreruperii este dată ca parametru acestei funcții.

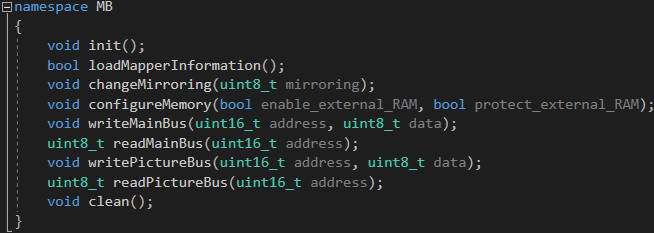
Funcția releaseInterruptPin este folosită pentru a marca eliberarea pinului de întrerupere de către un anumit dispozitiv.

La apelul funcției causeInterrupt procesorul începe execuția rutinei de întrerupere asociate întreruperii primite ca parametru dacă toate condițiile necesare sunt îndeplinite. Această funcție este apelată atât din alte module (în cazul întreruperii NMI) cât și din modulul curent (în cazul întreruperilor IRQ și BRK). Funcția este construită în așa fel încât să respecte comportamentul pinilor de IRQ și NMI de pe integrat.

Funcțiile skipCyclesForDMA și skipCyclesForDMCFetch informează modulul despre faptul că magistrala de date a procesorului urmează să fie accesată de alte module externe și, din acest motiv, un anumit număr de cicluri de ceas trebuie ignorate pentru a permite modulelor respective accesul exclusiv la datele dorite.

**§2.3 Modulul ‘Memory bus’**

Acest modul emulează generatoarele de adrese ale modulelor **CPU**, **APU** și **PPU**, la fel și memoriile interne sau externe ale consolei: **RAM**, **V-RAM**, **RAM** extern. Toate operațiunile de scriere și citire generate de cele 3 module sunt executate prin intermediul modulului **MB**. În baza adresei la care modulele generează cereri de scriere/citire, **MB** știe dacă trebuie să acceseze o anumită unitate de memorie sau un registru al unei componente periferice (din alte module).



*figura 2.6 (Interfața modulului ‘Memory bus’)*

Funcția init inițializează variabilele modulului. Aceasta trebuie apelată înainte de a începe lucrul cu acest modul.

Funcția loadMapperInformation încarcă configurația memoriei pentru mapperul jocului deschis. Informațiile despre configurație sunt obținute din modulele ‘Cartridge reader’ și ‘Memory mapper’ (vezi *add\_ref*). Funcția returnează false dacă nu a putut fi alocată memorie sau dacă modul de organizare a memoriei nu este suportat de emulator în versiunea curentă.

Funcția changeMirroring modifică modul de aranjare a tabelelor de afișare (vezi *add\_ref*) în baza parametrului primit.

Funcția configureMemory setează modul de funcționare a memoriei **RAM** externe în baza a 2 parametri, care determină dacă memoria va fi activată și respectiv, protejată. Dacă memoria este dezactivată, liniile de date ce duc spre aceasta se vor afla în starea de impedanță infinită. Dacă memoria este protejată, atunci toate cererile de scriere în aceasta vor fi respinse.

Funcțiile writeMainBus și readMainBus sunt folosite pentru accesarea magistralei de date a procesorului. În baza adresei primite ca parametru, modulul **MB** determină blocul de memorie sau registrul ce trebuie accesat și, dacă este cazul, calculează adresa efectivă la care va avea loc operațiunea de scriere/citire.

Funcțiile writePictureBus și readPictureBus sunt folosite pentru accesarea magistralei de date a procesorului grafic.

Funcția clean eliberează toată memoria alocată pe perioada funcționării modulului. Aceasta trebuie apelată în momentul închiderii programului.

**§2.4 Modulul ‘Memory mapper’**

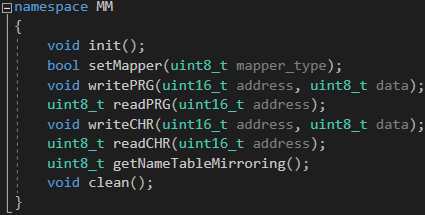
Modulul **MM** emulează funcționalitatea anumitor tipuri de cartridge-uri de a configura dinamic memoria acestora (vezi *§1.5.1*). În standardul iNES (vezi *§2.1.1*) fiecărui mapper îi este asociat un index, de la 1 la 255, indexul 0 fiind rezervat pentru cartridge-urile fără sistem de mapare a memoriei. Indecșii au fost asociați mapperelor în așa fel încât acestea să fie sortate descrescător după numărul de jocuri suportate de ele (nu se aplică pentru mapperul 0).

Emulatorul suportă 4 tipuri de sisteme de mapare, acestea acoperind aproximativ 60% din totalul de jocuri lansate oficial pentru platforma **NES**.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Index | Denumire | Descriere |
| 0 | NROM | Cartridge fără sistem de mapare a memoriei. |
| 1 | MMC1 | Sistem de mapare **ASIC** creat de Nintendo. |
| 2 | UxROM | Sistem de mapare de cost și complexitate redusă creat de Nintendo. |
| 3 | CNROM | Sistem de mapare de cost și complexitate redusă creat de Nintendo. |

*tabelul 2.3 (Sistemele de mapare suportate de emulator)*

La pornirea emulatorului, modulul **MM** adoptă comportamentul unuia dintre mapper-ele suportate în dependență de jocul deschis.



*figura 2.7 (Interfața modulului ‘Memory mapper’)*

Funcția init trebuie apelată înainte de a începe lucrul cu acest modul. Aceasta inițializează variabilele de stare ale modulului.

Funcția setMapper setează comportamentul modulului pentru a corespunde cu funcționalitatea hardware a mapper-ului de pe cartridge-ul jocului deschis. Funcția returnează true dacă mapper-ul este suportat și false în caz contrar.

Funcțiile writePRG, readPRG, writeCHR și readCHR sunt folosite pentru accesarea memoriilor **PRG** și **CHR** de pe cartridge. Comportamentul acestora este determinat de tipul de mapper activ la momentul apelului.

Funcția getNameTableMirroring returnează configurația curentă a tabelelor de afișare. Aceasta este apelată de modulul **MB** pentru autoconfigurare.

Funcția clean eliberează memoria alocată pe parcursul execuției.