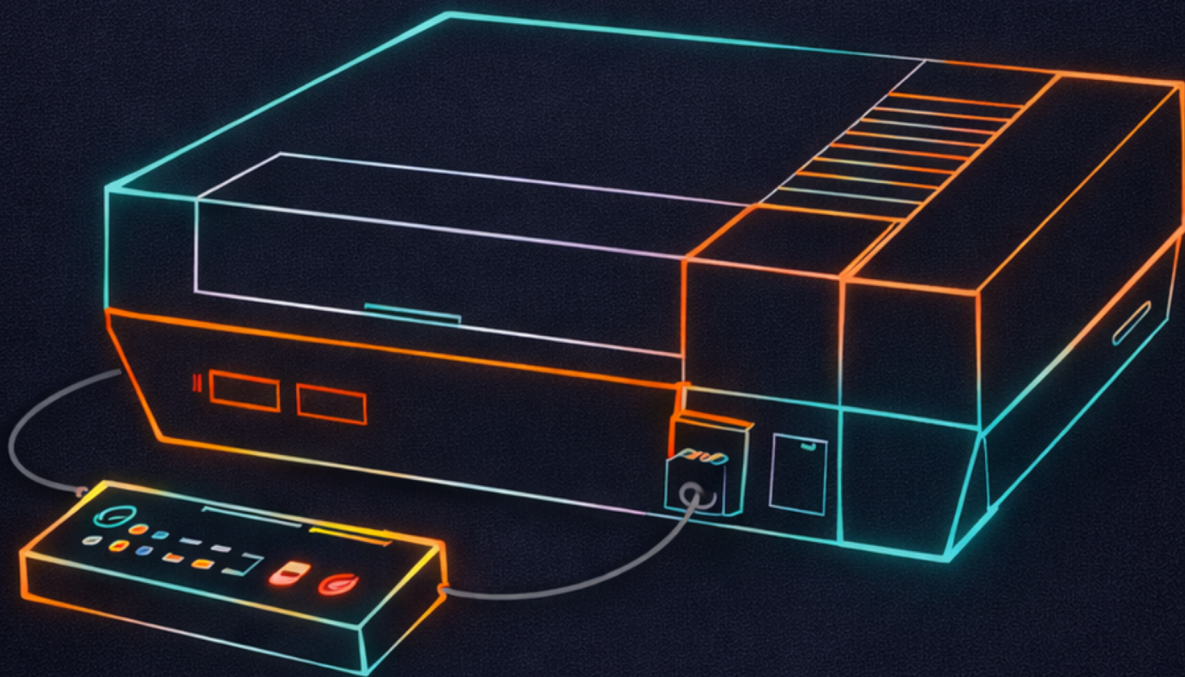


Construí tu primer emulador

Cómo funciona un emulador por dentro,
construyendo una NES desde cero



Índice general

Introducción	1
Para quién es este libro	1
Qué vas a lograr	1
Qué NO es este libro	1
Por qué Crystal (y no C, y casi Ruby)	2
Cómo está organizado el libro	2
Feedback	3
Dedicatoria	3
Capítulo 1: Anatomía de una NES	4
Qué significa emular	4
Un poco de contexto histórico	4
Los órganos de la bestia	4
El loop del emulador	6
Por dónde empezamos	8
Capítulo 2: Setup	9
Editor	9
Instalando Crystal	9
Compilar y ejecutar	9
Capítulo 3: CPU	11
El 6502	11
Familias de instrucciones	11
Los registros	12
Cómo funciona una CPU (versión corta)	13
Estructura del proyecto a alto nivel	14
Capítulo 3.1: Nuestras dos primeras instrucciones	17
Un poco de hexadecimal	17
Tipos en Crystal	18
Los opcodes	18
La CPU	19
Las instrucciones	21

ÍNDICE GENERAL

Los flags	23
El Bus	25
El Emulador	27
Debugging	28
Tests	29
Wrap up	32
Capítulo 3.2: Instrucciones Store y Addressing Modes	33
Addressing Modes	33
Zero Page	34
Absolute	34
Implementación	35
Tests	39
Estructura actualizada	42
Wrap up	42
Capítulo 3.3: Todos los Addressing Modes	43
Los que ya conocemos	43
Zero Page con índice	43
Absolute con índice	44
Relative	44
Indirect	45
Indexed Indirect: (\$nn,X)	47
Indirect Indexed: (\$nn),Y	48
(\$nn,X) vs (\$nn),Y: ¿cuál es cuál?	48
El módulo completo	49
Wrap up	51
Capítulo 3.4: Completando Load y Store	52
Completando LDA	52
LDX y LDY	55
Las instrucciones Store	57
STX y STY	59
Tabla de opcodes	59
Cableando todo	60
Tests	64
Estructura actualizada	67
Wrap up	68
Capítulo 3.5: Instrucciones complejas	69
Nuevos helpers de flags	69
Branches, los if del 6502	69
Jumps, los goto del 6502	71
Comparaciones, la resta invisible	75

ÍNDICE GENERAL

Shifts, multiplicar por dos	77
Aritmética, ADC	78
Limpiando el initialize	80
Cableando todo	80
Estructura actualizada	82
Wrap up	82
Capítulo 3.6: Interrupciones	84
Los vectores de interrupción	84
El módulo Interrupts	85
BRK, Break	85
RTI, Return from Interrupt	87
Cableando	87
Wrap up	88
Capítulo 3.7: Completando la CPU, todas las instrucciones restantes	90
Tabla completa	90
Incrementos y decrementos de registros	93
Transfers entre registros	94
Operaciones de flags	95
Operaciones de stack	96
Lógicas: AND, OR, EOR	97
Comparaciones, modos restantes	98
Aritmética: ADC restantes + SBC	99
Shifts completos: ASL, LSR, ROL, ROR	100
Misc: INC, DEC, BIT, NOP	102
Cableando todo	104
Wrap up	104
Capítulo 4: El cartucho	105
¿Qué hay adentro de un cartucho?	105
PRG-ROM: el código	107
CHR-ROM: los gráficos	108
El formato iNES	108
Los mappers: por qué existen y qué hacen	111
Mirroring: la historia de las pantallas espejadas	112
¿Qué tenemos que construir?	115
Capítulo 4.1: Leyendo una ROM	117
La clase Cartridge	117
Las constantes del formato	117
El enum Mirroring	119
El parseo	119
Cableando	123

Test	124
Estructura actualizada	126
Wrap up	127
Capítulo 4.2: Mapper 0 y el primer boot	128
El problema de la traducción	128
La clase Mapper	129
Mapper 0: NROM	130
Conectando el mapper al Cartridge	131
El Bus aprende a leer del cartucho	131
El boot: del archivo al Program Counter	133
UnknownOpcode	135
nestest: la prueba de fuego	136
Estructura de archivos actualizada	138
Wrap up	139
Capítulo 5: La PPU	140
La pantalla de la NES	140
Tiles: los ladrillos de todo	141
Pattern tables: el catálogo de tiles	141
Nametables: el mapa del fondo	143
Attribute tables: paletas por bloque	144
Paletas: los colores finales	145
Sprites y OAM: los personajes	146
Los registros de la PPU (\$2000-\$2007)	147
Timing: scanlines y ciclos	148
NMI: la alarma del VBlank	149
¿Qué vamos a construir?	150
Capítulo 5.1: Armando la PPU	152
La paleta maestra	152
El esqueleto de la PPU	153
Constantes: addresses y display	155
Los registros loopy	157
Los registros de la PPU	160
VRAM: el routing de memoria	168
Timing y VBlank	171
NMI en la CPU	172
Integración al Bus y Emulator	173
Tests	176
Wrap up	178
Quick Break: Una rápida reflexión sobre la PPU	179
GPUs modernas: procesadores genéricos	179

ÍNDICE GENERAL

La NES: cada transistor cuenta	179
La escalada: de la NES a la SNES	180
La transición a 3D: PlayStation y después	180
Volviendo a la NES	181
Capítulo 5.2: Abriendo la ventana	182
SDL2	182
Bindings: Crystal hablando con C	183
El script de la GUI	184
Verificando que funciona	188
Wrap up	192
Capítulo 5.3: Renderizando el fondo	193
Lo que Mario ya hizo	193
Helpers de registros	193
Leyendo la posición de scroll	195
El rendering: de tile a píxel	196
Conectando al step	202
Los incrementos de scroll	203
El step completo	207
El momento de la verdad	208
Wrap up	209
Capítulo 5.4: Controles	211
El controller de la NES	211
Conectando al Bus	213
Nuevos bindings de SDL2	215
El teclado	216
Verificando el controller	217
El momento de la verdad	220
Investigando el problema	220
OAM DMA	222
Sprite 0 hit	223
El segundo intento	226
¿Por qué funcionó?	227
Desafío: jugando a ciegas	228
Wrap up	228
Capítulo 5.5: Sprites	230
Anatomía de un sprite	230
Las constantes	230
Buscando el sprite ganador	231
La paleta de sprites	232
La lógica de prioridad	233

Compilar con <code>—release</code>	234
El momento de la verdad	235
Wrap up	235
Capítulo 6: A jugar	237
Consiguiendo ROMs	237
Juegos Mapper 0	237
Juegos Mapper 1	237
Probá un Mapper 1	238
Mapper 1 y más allá	239
Wrap up	239
Capítulo 7: El APU	240
Qué es el sonido	240
Ondas digitales	240
Formas de onda	241
Síntesis de audio	242
Los canales de la NES	242
Anatomía de un canal	244
El Frame Counter	246
Los registros del APU	246
El mixer	247
De la NES al parlante	247
Lo que no implementamos	248
Qué vamos a construir	248
Capítulo 7.1: Implementando el APU	249
Las constantes	249
El canal Pulse	251
El canal Triangle	256
El canal Noise	257
La clase APU	258
Conectando al Bus	264
El Emulator	265
Audio con SDL2	266
El momento de la verdad	268
Wrap up	269
Capítulo 8: Cierre	270
Qué aprendimos (de verdad)	270
El tercer componente que se olvidan	270
¿Y ahora qué emulo?	271
Mejoras para este emulador	272
Palabras finales	272

Anexo: Mappers	273
Mapper 1 (MMC1)	273

Introducción

Un día estaba buscando “Mario Bros NES online” a las 2 de la mañana. Nostalgia pura. Encontré un emulador, jugué 15 minutos, morí en el mundo 2-3 como siempre, y cerré la pestaña. Pero algo me quedó dando vueltas: ¿cómo funciona eso?

Siempre me había fascinado la idea de las máquinas virtuales. Cómo el software puede simular hardware. Cómo podés tener infinitas computadoras dentro de tu computadora, configurándoles los specs con un par de clicks. Pero nunca había cruzado de “**qué interesante**” a “**voy a entender cómo se hace**”.

Esa noche crucé. Tres semanas después tenía un emulador funcionando. Y acá estamos.

Para quién es este libro

Para gente que sabe programar (nivel intermedio mínimo) y le gusta aprender haciendo. No necesitás saber nada de emulación, ni de hardware retro, ni de assembler. Solo ganas de construir algo.

Si alguna vez pensaste “me gustaría hacer un proyecto grande pero no sé por dónde empezar”, este es un buen candidato. Es acotado (no estamos emulando una PS2), es tangible (al final tenés algo que funciona y podés usar), y tiene esa satisfacción única de ver código tuyo corriendo un juego de tu infancia.

Qué vas a lograr

Cuando termines, vas a tener un emulador de NES funcionando. Uno que entendés de punta a punta: qué hace cada módulo, por qué está ahí, y cómo se conecta con el resto. Va a correr juegos con los mappers 0 y 1 (ya vas a aprender que son los mappers), que incluye la mayoría de los clásicos: Super Mario Bros, Zelda, Metroid, Contra, Mega Man 2.

Mi test de calidad durante todo el desarrollo fue simple: si corre Mario, vamos bien.

Qué NO es este libro

Seamos claros desde el principio:

- **No es un emulador perfecto:** No emulamos instrucciones no documentadas de la CPU, ni replicamos todos los bugs del hardware original. Hay proyectos que hacen eso con precisión de cirujano. Este prioriza que entiendas qué está pasando.

- **No es una referencia técnica exhaustiva:** Si querés la documentación completa de la NES, hay wikis enteras dedicadas a eso. Acá vas a encontrar lo necesario para construir algo que funcione, explicado de forma que no te duermas.
- **No es un libro para principiantes absolutos:** Asumo que sabés qué es una función, un loop, y que no te asustás si ves código.

Lo que sí es: una guía práctica para construir tu primer emulador, escrita por alguien que tampoco sabía nada cuando empezó.

Por qué Crystal (y no C, y casi Ruby)

Muy poca gente programa en C o C++ en el día a día. Y la idea de este libro es que entiendas cómo funciona un emulador, no que pases 15 minutos descifrando punteros.

Por eso arranqué escribiendo el emulador en Ruby. Legible, expresivo, un placer de leer. Spoiler: También increíblemente lento.

Cuando tuve una versión que corría Mario minimamente, me andaba a 0.5 FPS. Medio frame por segundo. Con optimizaciones llegué a 2 FPS. Cargar el nivel 1-1 tardaba como 4 minutos.

Fue un aprendizaje interesante: siempre había escuchado “Ruby es lento” como una frase abstracta, algo que no importaba para la mayoría de las aplicaciones. Y es verdad, para la mayoría no importa. Pero emular hardware en tiempo real no es la mayoría. Fue la primera vez que me encontré con una limitación real, no teórica, donde un lenguaje simplemente no puede hacer el trabajo.

Así que reescribí todo en Crystal: un lenguaje creado en Argentina que tiene la misma sintaxis que Ruby pero es tipado y compilado. Sé que el tipado puede triggerear a algunos, pero los resultados hablan solos: sin ninguna optimización, el emulador pasó a correr a 120 FPS. El mismo código, 240 veces más rápido.

Todo el código de este libro está en Crystal. Si venís de Ruby, vas a leerlo sin problemas. Si no conocías Crystal, vas a aprender un lenguaje nuevo de paso.

Cómo está organizado el libro

Arrancamos con una vista general de la NES y qué significa emular una consola. Después nos metemos directo con la CPU. Luego el lector de cartuchos, la PPU (la unidad de gráficos), la GUI, el input, refinamiento general, y por último el sonido.

Cada sección tiene código. Hay un repositorio con commits por capítulo para que puedas seguir el progreso, pero te recomiendo que al menos la mitad de cada capítulo lo escribas vos, sin copiar y pegar. Es la diferencia entre entender cómo funciona y tener algo que funciona. Para las partes más repetitivas que no suman al entendimiento, ahí sí, ctrl+c ctrl+v sin culpa.

Todo el código está en inglés. Es una convención de la industria y además hace que el código sea más fácil de comparar contra la [NES Wiki](https://www.nesdev.org/wiki/Nesdev_Wiki)¹ que es donde está toda la documentación de como funciona la NES.

Y si al final querés jugar a un juego que necesita un mapper que no cubrimos, te dejo la tarea de implementarlo. Podés subirlo al repo como contribución si querés compartirlo con otros.

Feedback

Si encontrás errores, tenés sugerencias, o querés compartir tu progreso, podés contactarme por mail o Twitter. Los datos están al final del libro.

Dedicatoria

A los desarrolladores japoneses que programaron Super Mario Bros en assembler 6502, metiendo un juego completo en 32KB de memoria. Nosotros nos quejamos cuando una dependencia de npm pesa 50MB.

Empecemos.

¹https://www.nesdev.org/wiki/Nesdev_Wiki

Capítulo 1: Anatomía de una NES

En este capítulo vamos a entender qué tiene adentro una NES, qué hace cada parte, y cómo se va a traducir eso en código. Al final vas a tener claro el panorama general antes de meternos en los detalles.

Qué significa emular

Emular es mentir. Es convencer a un programa de que está corriendo en un hardware que no existe.

Un juego de NES es una secuencia de instrucciones escritas para un procesador específico (el 6502). Cuando Nintendo fabricaba cartuchos en los 80, esas instrucciones se ejecutaban en chips físicos. Nosotros no tenemos esos chips, pero podemos escribir software que se comporta igual.

La CPU del juego dice “sumá estos dos números y guardá el resultado acá”. Nuestro emulador lee esa instrucción, hace la suma, y guarda el resultado en el lugar correcto de nuestra memoria simulada. El juego nunca se entera de que no está corriendo en una NES real.

Es como ser un traductor simultáneo, pero en vez de traducir idiomas, traducís instrucciones de hardware a operaciones de software. En tiempo real. 60 veces por segundo.

Un poco de contexto histórico

La NES (Nintendo Entertainment System) salió en Japón en 1983 como “Famicom”. Llegó a América en 1985, disfrazada de “sistema de entretenimiento” porque la industria de videojuegos estaba tan muerta después del crash del 83 que nadie quería vender otra “consola de videojuegos”.

Algunos números para dimensionar:

- **CPU:** 1.79 MHz (tu teléfono corre a ~3000 MHz)
- **RAM:** 2 KB (este párrafo pesa más que eso)
- **Resolución:** 256x240 píxeles, 54 colores posibles en pantalla

Con esas limitaciones, los desarrolladores hicieron Super Mario Bros, Zelda, Metroid, y Mega Man. El cartucho de Super Mario Bros pesa 32 KB. Una foto de tu almuerzo pesa 3 MB.

Cada vez que te quejes de que JavaScript es lento, acordate de que programadores japoneses hicieron scrolling parallax en 2 KB de RAM escribiendo en assembler.

Los órganos de la bestia

La NES tiene cuatro componentes principales que nos importan:

CPU (Central Processing Unit)

El cerebro. Un Ricoh 2A03, que es básicamente un MOS 6502 con algunas modificaciones. Ejecuta las instrucciones del juego: la lógica, la física, qué pasa cuando pisás un Goomba.

Tiene acceso a 2 KB de RAM para trabajar. Parece poco (y es poco), pero los cartuchos traían su propia ROM con el código del juego, así que esos 2 KB eran solo para variables temporales, posiciones de enemigos, estado del jugador, etc.

PPU (Picture Processing Unit)

Los ojos. Se encarga de dibujar todo lo que ves en pantalla: los fondos, los sprites, Mario, las nubes, los bloques.

Tiene su propia memoria: 2 KB de VRAM (Video RAM) para los fondos, más memoria adicional en el cartucho para los gráficos (los “tiles” que forman las imágenes). La PPU es su propia bestia. No recibe instrucciones de “dibujá a Mario en la posición X,Y”. Es más primitivo: recibe patrones de 8x8 píxeles y los organiza en pantalla según unas tablas que la CPU configura. Es elegante y horrible al mismo tiempo.

APU (Audio Processing Unit)

Los oídos. Genera el sonido: los bleeps, los bloops, la música de los niveles. Lo vamos a dejar para el final del libro porque es independiente del resto y el emulador funciona perfectamente sin audio (en silencio, como programamos a las 3 AM).

Cartucho

El cartucho no es solo almacenamiento. Trae:

- **PRG-ROM:** El código del juego (las instrucciones que ejecuta la CPU)
- **CHR-ROM:** Los gráficos (los tiles que usa la PPU)
- **Mapper:** Circuitería adicional para juegos más grandes

Los primeros juegos entraban en el espacio de memoria de la NES sin problemas. Pero cuando los juegos se volvieron más ambiciosos, necesitaron más espacio del que la NES podía direccionar. Los mappers resuelven esto haciendo “bank switching”: intercambian secciones de memoria del cartucho

según necesite el juego. Por ahora no te preocupes por los mappers. Vamos a arrancar con juegos simples (mapper 0) y después agregamos complejidad.

Así se conecta todo:

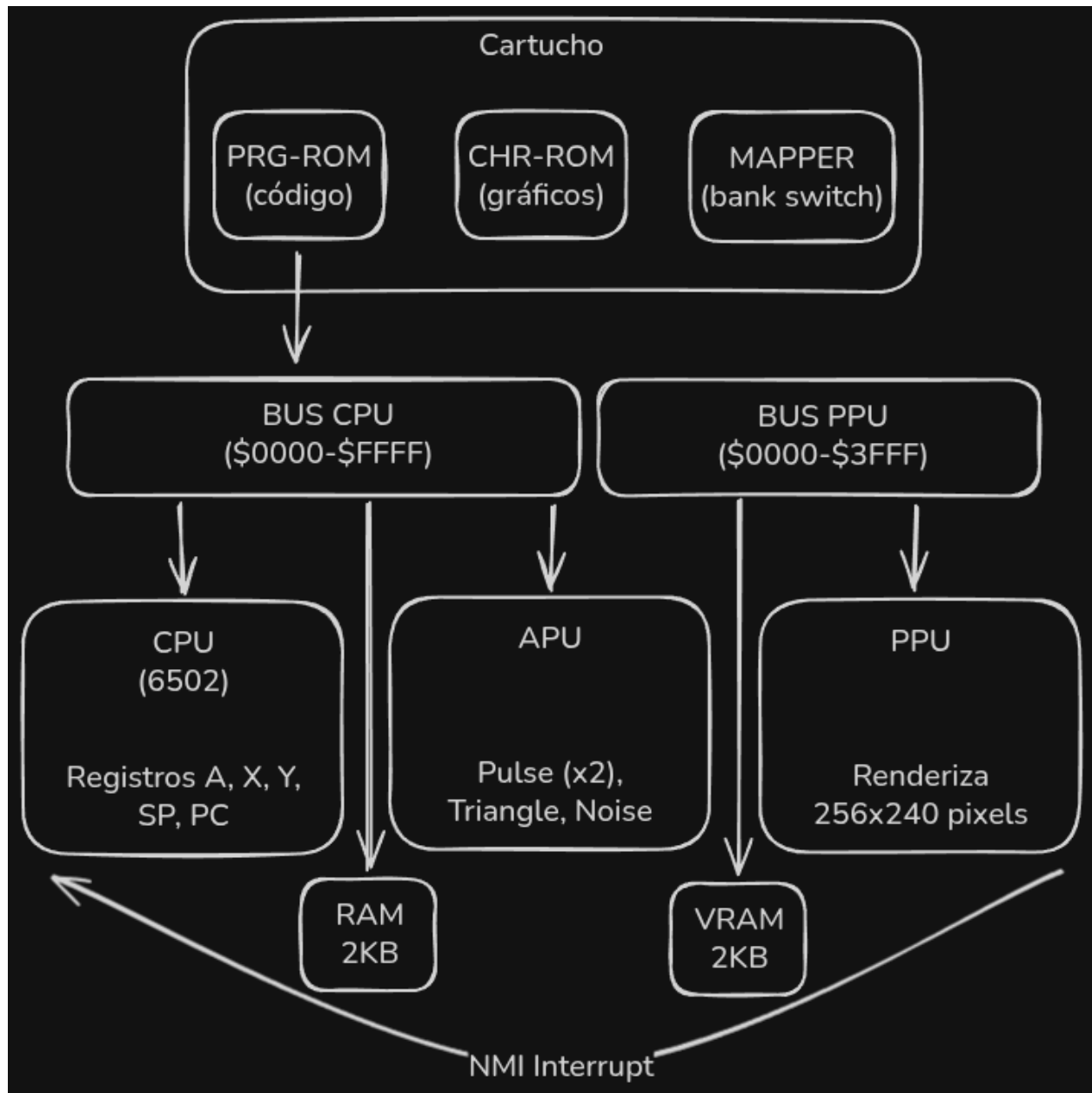


Figura 1. Digrana NES

La CPU ejecuta el juego y le dice a la PPU qué mostrar. La PPU dibuja frames. Los dos trabajan en paralelo, coordinados por un reloj maestro.

El loop del emulador

Acá está el corazón de lo que vamos a construir:

```
1  loop do
2    # 1. CPU ejecuta una instrucción
3    ciclos_cpu = cpu.step
4
5    # 2. PPU corre 3 ciclos por cada ciclo de CPU
6    (ciclos_cpu * 3).times do
7      ppu.step
8    end
9
10   # 3. Repetir hasta el infinito (o hasta que cierres el emulador)
11 end
```

Vamos por partes.

¿Por qué `ciclos_cpu` es una variable?

No todas las instrucciones de la CPU tardan lo mismo. Algunas son rápidas (2 ciclos), otras más lentas (hasta 7 ciclos). LDA #\$00 (cargar un valor en un registro) tarda 2 ciclos. JSR \$8000 (saltar a una subrutina) tarda 6.

Cuando llamamos a `cpu.step`, la CPU ejecuta una instrucción completa y nos devuelve cuántos ciclos tardó. Necesitamos ese número para saber cuántos ciclos de PPU correr.

¿Por qué 3 ciclos de PPU por cada ciclo de CPU?

La PPU corre a 5.37 MHz y la CPU a 1.79 MHz. Si dividís, te da ~3. Esto significa que por cada ciclo de CPU, la PPU avanza tres ciclos.

Si la CPU ejecuta una instrucción de 4 ciclos, la PPU tiene que avanzar 12 ciclos (4×3) para mantenerse sincronizada.

La simplificación que estamos haciendo

Hay dos formas de emular esto:

- **Tick-perfect (la difícil):** Emulás cada ciclo individual. CPU hace un tick, PPU hace tres ticks. CPU hace otro tick, PPU hace otros tres. Así para cada ciclo de cada instrucción. Esto significa que tenés que trackear en qué paso de la instrucción está la CPU: “ya leí el opcode, ahora estoy leyendo el operando, ahora estoy calculando la dirección...”. Una instrucción puede quedar ejecutada por la mitad entre un tick y el siguiente. Es lo que hacen los emuladores que buscan precisión absoluta, y es bastante más complejo de implementar.

- **Instrucción por instrucción (la nuestra):** La CPU ejecuta la instrucción completa de una, y después la PPU “se pone al día” corriendo todos sus ciclos juntos. Es menos preciso pero mucho más simple de implementar y entender. Para el 99% de los juegos, nuestra aproximación funciona perfecto. Los casos donde falla son juegos que hacen trucos muy específicos dependiendo del timing exacto entre CPU y PPU, ciclo por ciclo. Esos juegos existen, Battletoads es famoso por hacer crashear emuladores en el nivel 2 si el timing no es exacto, pero no son la mayoría. Mario, Zelda, Mega Man, Contra, todos corren perfecto con nuestra aproximación.

Acá elegimos simplicidad sobre perfección. Y no es solo una decisión didáctica: muchos emuladores populares (incluyendo varios que encontrás online) usan exactamente esta estrategia. Funciona bien para la enorme mayoría de los juegos.

Por dónde empezamos

Vamos a construir la CPU primero.

¿Por qué? Porque es el componente más independiente. Podemos implementar la CPU completa y testearla sin necesitar nada más. Hay test ROMs que verifican que tu CPU funcione correctamente, instrucción por instrucción.

Una vez que la CPU anda, agregamos el cartucho para poder cargar juegos. Después la PPU para ver algo en pantalla. Después el input para poder jugar. Y al final el sonido, porque los bleeps pueden esperar.

Cada pieza que agregamos hace el emulador un poco más real. Es como armar un Frankenstein electrónico: primero el cerebro, después los ojos, después las manos.

Capítulo 2: Setup

Este es el capítulo más aburrido del libro, pero va a ser corto y es necesario para poder arrancar con la CPU. Vamos a instalarnos el entorno de desarrollo para codear en Crystal.

Editor

Mi recomendación es VSCode con la extensión Crystal Language. La encontrarás buscando “Crystal Language” en el marketplace de extensiones.

¿Por qué VSCode? Porque es uno de los pocos editores con soporte decente para Crystal. El lenguaje es de nicho y no tiene la comunidad de Python o JavaScript, así que las opciones son limitadas. La extensión te da syntax highlighting, algo de autocompletado, y formateo. No es un IDE completo, pero alcanza.

Si preferís Vim, Emacs, u otro editor, hay plugins disponibles. Buscá “crystal” en el package manager de tu editor y seguramente encuentrés algo.

Instalando Crystal

Hay varias opciones para instalar Crystal. La lista completa de opciones la puedes encontrar en la pagina oficial de [Crystal](https://crystal-lang.org/)¹. Yo personalmente recomiendo usar un package/version manager como asdf, homebrew o scoop (si estas en Windows), pero sentíte libre de instalarlo como te quede mas cómodo.

Compilar y ejecutar

Para asegurarte que tenes todo andando, crea un archivo `main.cr` del estilo:

```
1 # main.cr
2
3 puts "Hola bb" # Si, es igual a Ruby.
```

Ahora tenemos dos opciones para correr nuestro programa. Asegurate de probar las dos antes de saltar al próximo capítulo.

Opción rápida (interpretar)

¹<https://crystal-lang.org/install/>

```
1 crystal run main.cr
```

Esto compila y ejecuta en un solo paso. Es más lento porque compila cada vez, pero está bueno para desarrollo.

Opción para release (compilar)

```
1 crystal build main.cr -o hola --release
```

Esto genera un ejecutable llamado hola (o hola.exe en Windows). El flag `--release` activa optimizaciones, el binario es más rápido pero tarda más en compilar.

Finalmente para ejecutar hacemos:

```
1 # Linux o Mac
2 ./hola
3
4 # Windows
5 hola.exe
```

Si todo salió bien, deberías ver “Hola bb” en tu terminal.

Y listo! Ya tenés todo para escribir Crystal. Arranquemos con la CPU de una vez por todas.

Capítulo 3: CPU

La CPU es el cerebro de la NES. Es lo que lee instrucciones, las ejecuta, y le dice al resto del sistema qué hacer. Si el emulador fuera una cocina, la CPU sería el chef: lee la receta (el programa), usa los ingredientes que tiene a mano (los registros), y va paso a paso hasta que el plato está listo. Si se saltea un paso o lee mal una instrucción, el resultado es un desastre.

En este capítulo vamos a implementar la CPU completa. Cuando terminemos, vas a poder correr programas en assembler 6502 y ver cómo tu código los ejecuta instrucción por instrucción. Más adelante, cuando tengamos el lector de cartuchos, vamos a correr una ROM de test para verificar que todo funciona como corresponde.

El 6502

La NES usa una variante del MOS 6502, el mismo procesador que usaban la Commodore 64, la Apple II, y la Atari 2600. Era barato, simple, y para la época, bastante capaz.

El 6502 tiene 56 instrucciones oficiales. Digo “oficiales” porque hay un montón de instrucciones no documentadas que surgieron como efectos secundarios del diseño del chip. Algunos juegos las usan, la mayoría no. Nosotros vamos a implementar las 56 oficiales. Si después querés correr algún juego raro que usa las ilegales, te dejo la tarea.

Ahora, 56 suena manejable hasta que te enterás que esas 56 instrucciones tienen en total **151 opcodes** diferentes. Esto es porque una misma instrucción puede operar de distintas formas: a veces lee de memoria, a veces de un registro, a veces de una dirección que calculás sumando cosas. Cada combinación tiene su propio código. No te preocupes, vamos a ir de a poco.

Familias de instrucciones

Las instrucciones se agrupan en familias según qué hacen:

Familia	Qué hace	Ejemplos
Load/Store	Mueven datos entre registros y memoria	LDA, LDX, LDY, STA, STX, STY
Transferencia	Mueven datos entre registros	TAX, TAY, TXA, TYA, TSX, TXS
Aritméticas	Sumas, restas	ADC, SBC
Lógicas	AND, OR, XOR, shifts	AND, ORA, EOR, ASL, LSR, ROL, ROR
Comparación	Comparan valores y setean flags	CMP, CPX, CPY
Branches	Salto condicionales	BEQ, BNE, BCS, BCC, BMI, BPL, BVS, BVC
Jumps	Salto incondicionales	JMP, JSR, RTS, RTI
Stack	Push y pop al stack	PHA, PHP, PLA, PLP
Flags	Modifican flags directamente	CLC, SEC, CLI, SEI, CLV, CLD, SED
Otras	Varias	INC, DEC, INX, INY, DEX, DEY, BIT, NOP, BRK

No hace falta que memorices nada de esto ahora. La tabla está acá para que tengas el panorama y para que vuelvas a consultarla cuando estemos implementando.

Los registros

Si nunca trabajaste con arquitectura de computadoras, pensá en los registros como la memoria interna de la CPU. La RAM es la mochila: entra mucho, pero tenés que abrirla, buscar, sacar. Los registros son tus bolsillos: pocos y chicos, pero el acceso es instantáneo. Cuando vas a hacer una operación, traés los datos de la RAM a los registros, hacés lo que tenés que hacer, y guardás el resultado.

El 6502 tiene muy pocos registros. Esto era común en la época: la memoria era cara, los transistores eran caros, todo era caro. Te daban lo mínimo indispensable y vos te arreglabas.

- **Accumulator (A)** - 8 bits El registro principal. Casi todas las operaciones aritméticas y lógicas pasan por acá. Si querés sumar dos números, uno tiene que estar en A.
- **Index X e Index Y** - 8 bits cada uno Se usan para indexar memoria. Por ejemplo, “cargá el valor que está en la dirección $0x200 + X$ ”. También sirven como contadores en loops.
- **Program Counter (PC)** - 16 bits La dirección de la próxima instrucción a ejecutar. La CPU lee de donde apunta el PC, ejecuta, y avanza el PC. Los saltos y branches lo modifican para ir a otras partes del código.
- **Stack Pointer (SP)** - 8 bits que apuntan al tope del stack en memoria.
- **Status (P)** - 8 bits Este registro es especial: no guarda datos, guarda *estado*. Cada bit es una bandera que indica algo sobre lo que acaba de pasar:

```

1  7 6 5 4 3 2 1 0
2  N V U B D I Z C

```

- **N (Negative)**: El resultado fue negativo (bit 7 = 1)
- **V (Overflow)**: Hubo overflow en operaciones con signo
- **U (Unused)**: Siempre en 1, no se usa
- **Z (Zero)**: El resultado fue cero
- **C (Carry)**: Hubo carry en una suma o borrow en una resta
- **I (Interrupt Disable)**: Las interrupciones IRQ están deshabilitadas
- **D (Decimal)**: Modo decimal. La NES lo ignora, pero el flag existe
- **B (Break)**: La interrupción fue por software (BRK)

¿Para qué sirve esto? Para tomar decisiones. Las instrucciones de branch miran estos flags para decidir si saltan o no. Por ejemplo: BEQ (Branch if Equal) salta si el flag Z está en 1, o sea, si la última operación dio cero. Así es como implementás un `if` en assembler: hacés una comparación, que setea los flags, y después un branch que mira el flag correspondiente.

El Status es lo que le da “inteligencia” al programa. Sin él, la CPU solo podría ejecutar instrucciones en secuencia, sin nunca decidir nada.

Cómo funciona una CPU (versión corta)

Una CPU hace siempre lo mismo, en loop infinito:

1. **Fetch**: Lee el byte en la dirección que indica el PC (program counter)
2. **Decode**: Determina qué instrucción es y cómo obtener sus operandos
3. **Execute**: Ejecuta la instrucción
4. **Repeat**: Incrementa el PC según corresponda y vuelve al paso 1

Algunas instrucciones son de 1 byte (solo el opcode), otras de 2 (opcode + un operando), otras de 3 (opcode + dirección de 16 bits). El PC avanza lo que corresponda después de cada instrucción.

Por ejemplo:

```

1  PC = 0x0000
2
3  1. Leo el byte en 0x0000 -> es 0xA9 (instrucción LDA immediate)
4  2. Avanzo 1 el PC -> 0x0001
5  3. LDA necesita un operando, leo el byte en 0x0001 (PC) -> es 0x42
6  4. Avanzo 1 el PC -> 0x0002
7  5. Ejecuto: cargo 0x42 en el registro A
8  6. Vuelvo al paso 1, ahora con PC en 0x0002
9
10 (0x es un prefijo que indica que el número esta en formato hexadecimal)

```

Cada instrucción tarda una cantidad de ciclos en ejecutarse. Un NOP tarda 2 ciclos, un LDA puede tardar entre 2 y 6 dependiendo del modo de direccionamiento. Esto importa porque la PPU (el chip de gráficos) corre en paralelo y espera que la CPU tarde lo que tiene que tardar. Si tu emulador ejecuta todo instantáneamente, la sincronización se rompe. Por ahora no te preocupes por esto, lo vamos a manejar más adelante.

Estructura del proyecto a alto nivel

Esta va a ser nuestra estructura de archivos:

```

1  nes-emulator/
2  └─ bin/
3  │   └─ test_cpu.cr      # Entry point para probar
4  └─ src/
5     └─ nes.cr            # Módulo principal
6     └─ nes/
7         └─ emulator.cr   # Coordina los componentes
8         └─ bus.cr        # Comunicación entre componentes
9         └─ cpu.cr        # La CPU

```

La filosofía es simple: una clase por componente. A medida que avancemos, cada módulo de la NES (CPU, PPU, APU, etc.) va a tener su propio archivo. También vamos a crear archivos mas chicos y enfocados para lidiar con la complejidad y que todo sea mas fácil de leer y de debuggear.

El **Emulator** es el coordinador general. El **Bus** es el sistema de comunicación: en el hardware real, la CPU no habla directamente con la memoria o la PPU, todo pasa por un bus de datos. Replicamos eso porque hace el código más limpio y más fiel a la arquitectura real.

El contenido de estos archivos van a ser los siguientes por ahora:

```
1  # src/nes.cr
2
3  require "./nes/emulator"
4
5  module NES
6    VERSION = "1.0"
7  end
```

```
1  # src/nes/emulator.cr
2
3  require "./bus"
4  require "./cpu"
5
6  module NES
7    class Emulator
8      getter cpu : CPU
9      getter bus : Bus
10
11      def initialize # asi se le llama al constructor en Ruby y Crystal
12        @bus = Bus.new
13        @cpu = CPU.new(@bus)
14      end
15
16      def whats_up_bro
17        puts "Whats up bro"
18      end
19    end
20  end
```

```
1  # src/nes/cpu.cr
2
3  module NES
4    class CPU
5      def initialize(bus : Bus)
6        @bus = bus
7      end
8    end
9  end
```

```
1 # src/nes/cpu.cr
2
3 module NES
4   class Bus
5   end
6 end
```

```
1 # bin/test_cpu.cr
2
3 require "../src/nes"
4
5 emulator = NES::Emulator.new
6 emulator.whats_up_bro
```

El código para esta parte está [aquí](#)¹

Ahora corré esto para verificar que todo está bien:

```
1 crystal run bin/test_cpu.cr
```

Deberías ver “Whats up bro”

Si ves eso, estás listo. Si no, revisá que tenés Crystal instalado correctamente (volvé al capítulo 2 si hace falta).

Bueno ahora sí, vamos a hacer que la CPU haga algo útil.

¹<https://github.com/matiassalles99/nes-emulator-book/commit/fa49d728012da3965a546df5a7faf22ce37ae694>

Capítulo 3.1: Nuestras dos primeras instrucciones

Vamos a arrancar con dos instrucciones: LDA (Load Accumulator) e INX (Increment X). Son simples, pero suficientes para armar toda la estructura de la CPU y verificar que funciona.

Un poco de hexadecimal

Si no estás acostumbrado a hexadecimal, ahora es el momento. Vamos a usarlo en todas partes: direcciones de memoria, valores de registros, opcodes. Es el idioma del bajo nivel.

Hexadecimal es base 16. Después del 9 vienen A, B, C, D, E, F. Así:

Decimal	Hexadecimal	Binario
0	0x00	0000 0000
1	0x01	0000 0001
2	0x02	0000 0010
3	0x03	0000 0011
4	0x04	0000 0100
5	0x05	0000 0101
6	0x06	0000 0110
7	0x07	0000 0111
8	0x08	0000 1000
9	0x09	0000 1001
10	0x0A	0000 1010
11	0x0B	0000 1011
12	0x0C	0000 1100
13	0x0D	0000 1101
14	0x0E	0000 1110
15	0x0F	0000 1111
16	0x10	0001 0000
...	...	...
255	0xFF	1111 1111

¿Por qué hexadecimal y no binario? Porque es más compacto. Un byte (8 bits) siempre se representa con exactamente dos dígitos hexadecimales. 0xFF es más fácil de leer que 11111111.

La calculadora de Windows (modo Programador) o cualquier calculadora online te convierte entre bases. Usala hasta que te acostumbres.

Tipos en Crystal

Crystal es tipado, y para trabajar con bytes necesitamos ser explícitos sobre el tamaño. Los sufijos que vas a ver todo el tiempo:

- `_u8` => unsigned 8 bits (0 a 255)
- `_u16` => unsigned 16 bits (0 a 65535)

Por ejemplo:

```
1 valor = 0xA9_u8          # 8 bits, el opcode de LDA
2 direccion = 0x8000_u16    # 16 bits, una dirección de memoria
```

Si venís de lenguajes dinámicos como Ruby o Python, esto puede parecer verboso. Pero cuando estás emulando hardware, necesitás control exacto sobre cuántos bits ocupa cada cosa. Un registro de 8 bits tiene que ser de 8 bits, no de 64.

Los opcodes

Cada instrucción de la CPU tiene un código numérico llamado opcode. Cuando la CPU lee `0xA9` de memoria, sabe que tiene que ejecutar `LDA immediate`. Cuando lee `0xE8`, ejecuta `INX`.

Vamos a centralizar todos los opcodes en un módulo:

```
1 # src/nes/cpu/op_codes.cr
2
3 module NES
4   class CPU
5     module OpCodes
6       # LDA
7       CODE_LDA_IMMEDIATE = 0xA9_u8
8
9       # Register Increments
10      CODE_INX = 0xE8_u8
11
12      # Cycles per Operation Code
13      CYCLES = {
```

```

14         CODE_LDA_IMMEDIATE => 2,
15         CODE_INX => 2
16     }
17 end
18 end
19 end

```

0xA9 en binario es 10101001. Eso es lo que la CPU real leía: una secuencia de unos y ceros que activaban ciertos circuitos. Nosotros simulamos ese comportamiento en software.

El hash CYCLES guarda cuántos ciclos tarda cada instrucción. Lo vamos a necesitar para sincronizar con la PPU más adelante.

La CPU

Ahora sí, la CPU en serio. Creá `src/nes/cpu.cr`. Vamos a ir construyéndolo de a poco.

Primero la estructura básica con los registros:

```

1  # src/nes/cpu.cr
2
3  require "./cpu/op_codes"
4  require "./cpu/instructions"
5  require "./cpu/flags"
6
7  module NES
8    class CPU
9      include Flags
10     include Instructions
11     include OpCodes
12
13     getter a      : UInt8  # Accumulator
14     getter x      : UInt8  # X register
15     getter y      : UInt8  # Y register
16     getter sp     : UInt8  # Stack Pointer
17     getter pc     : UInt16 # Program Counter
18     getter status : UInt8  # Status register (flags)

```

Los getter son los registros que vimos antes: A, X, Y, SP, PC, y Status.

Ahora el initialize:

```

1  # src/nes/cpu.cr
2
3  def initialize(bus : Bus)
4    @bus    = bus
5    @a      = 0_u8 # Acordarse que _u8 indica que es un UInt de 8 bits
6    @x      = 0_u8
7    @y      = 0_u8
8    @sp     = 0xFD_u8
9    @status = 0x24_u8
10   @pc     = 0_u16 # Lo mismo aca, _u16 indica un UInt de 16 bits
11 end

```

¿Por qué @sp = 0xFD_u8? Es el valor inicial que tiene el stack pointer cuando se prende el 6502.

¿Y @status = 0x24_u8? En binario es 00100100. Eso setea los flags U (Unused, siempre en 1) e I (Interrupt Disable) como activos. Al igual que con el caso del @sp, es el estado inicial del procesador.

Ahora el corazón de todo, el método step:

```

1  # src/nes/cpu.cr
2
3  def step
4    opcode = fetch_byte
5
6    case opcode
7    when OpCodes::CODE_LDA_IMMEDIATE then op_lda_immediate
8    when OpCodes::CODE_INX           then op_inx
9    end
10
11   CYCLES[opcode]
12 end

```

Lee la próxima instrucción (opcode), la decodifica con el case, la ejecuta, y devuelve cuántos ciclos tardó. Simple.

A medida que implementemos más instrucciones, este case va a crecer. Por ahora solo tiene dos.

Finalmente, los métodos para leer de memoria:

```

1  # src/nes/cpu.cr
2
3  def fetch_byte : UInt8
4    value = read_byte(@pc)
5    @pc &+= 1
6
7    value
8  end
9
10 def read_byte(address : UInt16) : UInt8
11   @bus.cpu_read(address)
12 end
13 end
14 end

```

`fetch_byte` lee el byte en la posición actual del Program Counter y avanza el PC.

Fíjate el `&+=`. Es suma con overflow. Si el PC está en `0xFFFF` y sumamos 1, vuelve a `0x0000` en vez de tirar error. Así funciona el hardware real.

Las instrucciones

Vamos a organizar las instrucciones en módulos separados. Vamos primero con la instrucción LDA:

```

1  # src/nes/cpu/instructions/lda.cr
2
3  module NES
4    class CPU
5      module Instructions
6        module LDA
7          def lda(value)
8            @a = value
9
10           set_z_flag(@a)
11           set_n_flag(@a)
12         end
13
14         def op_lda_immediate
15           value = fetch_byte
16
17           lda(value)
18         end

```

```

19     end
20     end
21     end
22 end

```

LDA immediate lee el siguiente byte del programa y lo guarda en el Accumulator. Después actualiza los flags Z (Zero) y N (Negative) según el valor cargado.

¿Cómo sé qué flags afecta cada instrucción? De la [NES Wiki](https://www.nesdev.org/wiki/Instruction_reference#LDA)¹. Cada instrucción tiene documentado exactamente qué hace y qué flags modifica.

Ahora INX:

```

1  # src/nes/cpu/instructions/register_increments.cr
2
3  module NES
4    class CPU
5      module Instructions
6        module RegisterIncrements
7          def op_inx
8            @x &+= 1
9
10           set_z_flag(@x)
11           set_n_flag(@x)
12         end
13       end
14     end
15   end
16 end

```

INX incrementa X en 1. Si X está en 255 y lo incrementás, vuelve a 0 (por el &+). También actualiza Z y N.

Y el módulo que junta todo, **Instructions**:

¹https://www.nesdev.org/wiki/Instruction_reference#LDA

```

1  # src/nes/cpu/instructions.cr
2
3  require "../instructions/lda"
4  require "../instructions/register_increments"
5
6  module NES
7    class CPU
8      module Instructions
9        include LDA
10       include RegisterIncrements
11     end
12   end
13 end

```

Este patrón de un archivo por familia de instrucciones nos va a salvar la vida cuando tengamos las 56 instrucciones implementadas. Archivos chicos, fáciles de encontrar.

Los flags

Los flags son bits individuales dentro del registro Status. Necesitamos poder prenderlos y apagarlos.

Primero definimos las máscaras, una por cada flag:

```

1  # src/nes/cpu/flags.cr
2
3  module NES
4    class CPU
5      module Flags
6        # Flag Masks (N V U B D I Z C)
7        FLAG_C = 0b0000_0001_u8 # Carry
8        FLAG_Z = 0b0000_0010_u8 # Zero
9        FLAG_I = 0b0000_0100_u8 # Interrupt Disable
10       FLAG_D = 0b0000_1000_u8 # Decimal
11       FLAG_B = 0b0001_0000_u8 # Break
12       FLAG_U = 0b0010_0000_u8 # Unused (siempre 1)
13       FLAG_V = 0b0100_0000_u8 # Overflow
14       FLAG_N = 0b1000_0000_u8 # Negative

```

Cada constante tiene un solo bit prendido en la posición correspondiente. `FLAG_Z = 0b0000_0010` tiene el bit 1 prendido.

¿Por qué se llaman máscaras? Porque las usamos para “tapar” todos los bits que no nos interesan y operar solo sobre uno específico. Es como una máscara de pintor: cubre todo menos la parte que querés modificar.

Ahora los métodos para setear los flags más comunes:

```

1  # src/nes/cpu/flags.cr
2
3  def set_z_flag(register_value : UInt8)
4    is_zero = register_value == 0
5    set_flag(FLAG_Z, is_zero)
6  end
7
8  def set_n_flag(register_value : UInt8)
9    seventh_bit = register_value.bit(7)
10   is_on = seventh_bit == 1
11   set_flag(FLAG_N, is_on)
12 end

```

`set_z_flag` prende el flag si el valor es cero. `set_n_flag` prende el flag si el bit 7 (el más significativo) está en 1, lo que indica un número negativo en complemento a dos.

Y el método helper que hace el trabajo sucio:

```

1  # src/nes/cpu/flags.cr
2
3  def set_flag(mask : UInt8, on : Bool)
4    if on
5      @status |= mask
6    else
7      @status &= (~mask).to_u8
8    end
9  end
10 end
11 end
12 end

```

El método `set_flag` usa operaciones bitwise:

- Para prender un bit: OR con la máscara (`|=`)
- Para apagar un bit: AND con la máscara invertida (`&= ~mask`)

Veamos un ejemplo concreto. Queremos prender el flag Z (Zero) en un status que está en `0x00`:

```

1  status = 0000 0000
2  FLAG_Z = 0000 0010
3
4  status | FLAG_Z = 0000 0010  # <= El bit 1 quedó prendido

```

Ahora queremos apagar ese flag:

```

1  status    = 0000 0010
2  FLAG_Z    = 0000 0010
3  ~FLAG_Z   = 1111 1101  # <= Invertimos todos los bits
4
5  status & ~FLAG_Z = 0000 0000  # <= El bit 1 quedó apagado

```

El OR prende bits, el AND con máscara invertida los apaga. Una vez que lo ves en acción, tiene sentido.

El Bus

La CPU no accede a la memoria directamente. Todo pasa por el Bus. Primero definimos las constantes de direcciones:

```

1  # src/nes/bus/addresses.cr
2
3  module NES
4    class Bus
5      module Addresses
6        RAM_SIZE = 2048  # 2 KB
7
8        RAM_START    = 0x0000_u16
9        RAM_END      = 0x07FF_u16
10       RAM_MIRROR_END = 0x1FFF_u16
11
12       RAM_MASK = 0x07FF_u16
13     end
14   end
15 end

```

¿Qué es el mirroring? La NES tiene 2KB de RAM (direcciones 0x0000 a 0x07FF), pero el espacio de direcciones de la CPU va hasta 0x1FFF para RAM. Las direcciones 0x0800 a 0x1FFF son “espejos” de los primeros 2KB.

Si escribís en 0x0800, en realidad estás escribiendo en 0x0000. Si escribís en 0x1000, también es 0x0000. Es un truco del hardware para simplificar el decodificador de direcciones.

El `RAM_MASK = 0x07FF` nos sirve para calcular la dirección real. `0x0800 & 0x07FF = 0x0000`. Magia de bits.

Ahora el Bus en sí:

```

1  # src/nes/bus.cr
2
3  require "./bus/addresses"
4
5  module NES
6    class Bus
7      include Addresses
8
9      def initialize
10         @ram = Bytes.new(RAM_SIZE, 0_u8)
11      end

```

La RAM es simplemente un array de bytes inicializado en cero. `Bytes.new(2048, 0_u8)` nos da 2KB de memoria lista para usar.

Los métodos de lectura y escritura:

```

1  # src/nes/bus.cr
2
3  def cpu_read(address : UInt16) : UInt8
4    case address
5      when RAM_START..RAM_MIRROR_END
6        read_ram(address)
7      else
8        0_u8
9      end
10  end
11
12  def cpu_write(address : UInt16, value : UInt8)
13    case address
14      when RAM_START..RAM_MIRROR_END
15        write_ram(address, value)
16      end
17  end

```

¿Por qué `cpu_read` y no solo `read`? Porque más adelante la PPU también va a leer y escribir del Bus, pero con reglas distintas. Vamos a tener `cpu_read`, `cpu_write`, `ppu_read`, y `ppu_write`. El prefijo nos ayuda a distinguir quién está accediendo.

El case determina qué componente maneja esa dirección. Por ahora solo tenemos RAM, pero acá es donde después vamos a agregar PPU, APU, cartuchos, etc.

Y los métodos internos que aplican el mirroring:

```

1  # src/nes/bus.cr
2
3  def read_ram(address : UInt16) : UInt8
4    mirrored_address = (address & RAM_MASK)
5    @ram[mirrored_address]
6  end
7
8  def write_ram(address : UInt16, value : UInt8)
9    mirrored_address = (address & RAM_MASK)
10   @ram[mirrored_address] = value
11  end
12 end
13 end

```

El & RAM_MASK es donde ocurre la magia del mirroring. $0x0800 \& 0x07FF = 0x0000$. Cualquier dirección en el rango de mirrors se convierte automáticamente en su dirección real.

El Emulator

El Emulator coordina todo:

```

1  # src/nes/emulator.cr
2
3  require "./bus"
4  require "./cpu"
5  require "./emulator/debugging"
6
7  module NES
8    class Emulator
9      include Debugging
10
11      getter cpu : CPU
12      getter bus : Bus
13
14      def initialize
15        @bus = Bus.new
16        @cpu = CPU.new(@bus)
17      end

```

Nada loco: crea un Bus, crea una CPU conectada a ese Bus.

El método `step` ejecuta un paso de la emulación:

```
1  # src/nes/emulator.cr
2
3  def step
4    cycles = @cpu.step
5    # TODO: PPU steps cycles * 3
6  end
```

Por ahora solo avanza la CPU. Cuando tengamos la PPU, acá es donde vamos a hacer que corra 3 ciclos por cada ciclo de CPU.

Y un helper para cargar programas de prueba:

```
1  # src/nes/emulator.cr
2
3  def load_program(program : Bytes, start_address : UInt16 = Bus::RAM_START)
4    program.each_with_index do |byte, i|
5      @bus.cpu_write((start_address &+ i), byte)
6    end
7  end
8 end
9 end
```

`load_program` toma un array de bytes y los escribe en memoria a partir de una dirección. Así podemos cargar programitas de prueba sin necesitar un cartucho todavía.

Debugging

Para ver qué está pasando internamente, vamos a agregar un módulo de debugging al Emulator:

```
1  # src/nes/emulator/debugging.cr
2
3  module NES
4    class Emulator
5      module Debugging
6        def debug
7          puts "    A=#{hex8(@cpu.a)} X=#{hex8(@cpu.x)} Y=#{hex8(@cpu.y)} SP=#{hex8(@c\
8 pu.sp)} PC=#{hex16(@cpu.pc)}  [#{status_string}]"
9        end
10      end
11    end
12  end
```

debug imprime el estado completo de la CPU en una línea. Lo vas a usar después de cada step para ver cómo cambian los registros.

Los helpers para formatear valores en hexadecimal:

```

1  # src/nes/emulator/debugging.cr
2
3  def hex8(value : UInt8) : String
4    "$#{value.to_s(16).rjust(2, '0').upcase}"
5  end
6
7  def hex16(value : UInt16) : String
8    "$#{value.to_s(16).rjust(4, '0').upcase}"
9  end

```

hex8 formatea un byte como \$0A, hex16 formatea una dirección como \$8000. El \$ es convención de assembler 6502 para indicar hexadecimal.

Y para mostrar los flags de forma legible:

```

1  # src/nes/emulator/debugging.cr
2
3  def status_string : String
4    s = @cpu.status
5    String.build do |str|
6      str << (s.bit(7) == 1 ? 'N' : 'n')
7      str << (s.bit(6) == 1 ? 'V' : 'v')
8      str << (s.bit(5) == 1 ? 'U' : 'u')
9      str << (s.bit(4) == 1 ? 'B' : 'b')
10     str << (s.bit(3) == 1 ? 'D' : 'd')
11     str << (s.bit(2) == 1 ? 'I' : 'i')
12     str << (s.bit(1) == 1 ? 'Z' : 'z')
13     str << (s.bit(0) == 1 ? 'C' : 'c')
14   end
15 end
16 end
17 end
18 end

```

Mayúscula = flag activo, minúscula = flag inactivo. nvUbdIzc significa que solo U e I están prendidos (el estado inicial de la CPU).

El módulo se incluye en el Emulator con include Debugging, así que podés llamar emu.debug directamente.

Tests

Vamos a tener un test por instrucción. Se pueden correr individualmente o todos juntos.

El runner principal:

```
1  # bin/test_cpu.cr
2
3  require "./cpu/test_lda"
4
5  puts "\n"
6  puts "#" * 60
7  puts "\n"
8
9  require "./cpu/test_inx"
```

Cada require ejecuta el archivo de test correspondiente. Simple.

Veamos el test de LDA en **bin/cpu/test_lda.cr**. Primero la estructura:

```
1  # bin/cpu/test_lda.cr
2
3  require "../src/nas"
4
5  puts "LDA Immediate"
6
7  all_passed = true
```

Cargamos el emulador y preparamos una variable para trackear si todos los tests pasan.

Un test típico se ve así:

```
1  # Test 1: Load value
2  puts "\n 1. Load value"
3  program = Bytes[
4    0xA9, # LDA immediate
5    0x42  # value
6  ]
7
8  emu = NES::Emulator.new
9  emu.load_program(program)
10
11  puts "    LDA #$42"
```

```

12 emu.step
13 emu.debug
14
15 passed = emu.cpu.a == 0x42 && emu.cpu.status.bit(1) == 0 && emu.cpu.status.bit(7) ==\
16 0
17 puts passed ? "      ✓" : "      ✗"
18 all_passed &= passed

```

Creamos un programa de 2 bytes: el opcode 0xA9 (LDA immediate) y el valor 0x42. Lo cargamos, ejecutamos un step, y verificamos que el registro A tenga el valor correcto y que los flags estén bien.

El test completo también verifica el flag Zero (cargando 0x00) y el flag Negative (cargando 0x80). Misma estructura, distintos valores.

Al final:

```

1  puts all_passed ? "\n✓ LDA passed" : "\n✗ LDA failed"

```

El test de INX en `bin/cpu/test_inx.cr` es similar. Verifica:

1. Incremento simple (X pasa de 0 a 1)
2. Wrap around (X pasa de 255 a 0, flag Z se prende)
3. Flag Negative (X llega a 128, bit 7 prendido)

Aquí está el [link](https://github.com/matiassalles99/nes-emulator-book/tree/c8fd13a6236d0aec3126873562cb93f2dd95dddf/bin/cpu)² al repositorio donde puedes encontrar los archivos con los tests completos.

Corré `crystal run bin/test_cpu.cr` y deberías ver todos los tests pasando. Si no, tenés un bug. Bienvenido a la emulación.

Estructura final

Para asegurarte de que tenés todo, así debería verse tu proyecto:

²<https://github.com/matiassalles99/nes-emulator-book/tree/c8fd13a6236d0aec3126873562cb93f2dd95dddf/bin/cpu>

```
1 nes-emulator/  
2 |─ bin/  
3 |   |─ test_cpu.cr  
4 |   |─ cpu/  
5 |       |─ test_lda.cr  
6 |       |─ test_inx.cr  
7 |─ src/  
8 |   |─ nes.cr  
9 |   |─ nes/  
10 |       |─ bus.cr  
11 |       |─ cpu.cr  
12 |       |─ emulator.cr  
13 |       |─ bus/  
14 |       |   |─ addresses.cr  
15 |       |   |─ cpu/  
16 |       |       |─ flags.cr  
17 |       |       |─ instructions.cr  
18 |       |       |─ op_codes.cr  
19 |       |       |─ instructions/  
20 |       |           |─ lda.cr  
21 |       |           |─ register_increments.cr  
22 |       |─ emulator/  
23 |       |─ debugging.cr
```

Si algo no te funciona, podés comparar con el código del repositorio: [Github](https://github.com/matiassalles99/nes-emulator-book/commit/c8fd13a6236d0aec3126873562cb93f2dd95dddf)³

Wrap up

Felicitaciones, tu CPU sabe hacer dos cosas: cargar un número en A y sumarle 1 a X. Es como tener un bebé que aprendió a decir “mamá” y “papá”. No es mucho, pero es honesto.

Ahora viene la parte divertida (o tediosa, depende cómo lo mires): implementar las otras 54 instrucciones. Yo personalmente me aburrí a la mitad, así que no te culpo si te pasa lo mismo.

Vamos a implementar juntos suficientes instrucciones como para que puedas implementar el resto vos solo. Mi recomendación: hacé al menos 10 o 15 por tu cuenta antes de copiar. Es donde realmente internalizás cómo funciona la CPU, y después el resto es más de lo mismo. Una vez que sientas que ya entendiste el patrón, te dejo el link al repositorio con todas las instrucciones implementadas para que puedas avanzar a la próxima sección.

³<https://github.com/matiassalles99/nes-emulator-book/commit/c8fd13a6236d0aec3126873562cb93f2dd95dddf>