

Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register (NV-BDIZC)	
Ladebefehle								
LDA #3A	LoaD Akkumulator	Akkumulator direkt laden	\$A9	unmittelbar	Einen festen Wert direkt in den Akku schreiben.	2	2	N Z
LDA \$082D		Akkumulator absolut laden	\$AD	absolut	Einen Wert von der angegebenen Adresse in den Akku laden.	3	4	N Z
LDA \$082D,X		Akkumulator absolut mit X laden	\$BD	absolut X-indiziert	Einen Wert von (angegebene Adresse + X-Register) in den Akku laden.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4. N Z
LDA \$082D,Y		Akkumulator absolut mit Y laden	\$B9	absolut Y-indiziert	Einen Wert von (angegebene Adresse + Y-Register) in den Akku laden.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4. N Z
LDA \$FB		Akkumulator von Zero-Page laden	\$A5	Zero-Page	Einen Wert von der angegebenen Zero-Page Adresse in den Akku laden.	2	3	N Z
LDA \$FB,X		Akkumulator von Zero-Page mit X laden	\$B5	Zero-Page X-indiziert	Einen Wert von (angegebener Zero-Page Adresse + X-Register) in den Akku laden.	2	4	N Z
LDA (\$FB,X)		Akkumulator indirekt mit X-indiziert laden	\$A1	indirekt X-indiziert	Einen Wert von der Adresse, die an der (angegebener Zero-Page Adresse + X-Register) steht, in den Akku laden.	2	6	N Z
LDA (\$FB),Y		Akkumulator indirekt mit Y-nach-indiziert laden	\$B1	indirekt Y-nach-indiziert	Einen Wert von (der Adresse die an der angegebener Zero-Page Adresse steht) + Y-Register in den Akku laden.	2	5-6	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 6 Taktzyklen benötigt, sonst 5. N Z
LDX #3A	LoaD X-Register	X-Register direkt laden	\$A2	unmittelbar	Einen festen Wert direkt in das X-Register schreiben.	2	2	N Z
LDX \$082D		X-Register absolut laden	\$AE	absolut	Wert von der angegebenen Adresse in das X-Register schreiben.	3	4	N Z
LDX \$082D,Y		X-Register absolut Y-indiziert laden	\$BE	absolut Y-indiziert	Wert von der angegebenen Adresse+Y-Register in das X-Register schreiben.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4. N Z
LDX \$FB		X-Register von der Zero-Page laden	\$A6	Zero-Page	Wert von der angegebenen Zero-Page-Adresse in das X-Register schreiben.	2	3	N Z
LDX \$FB,Y		X-Register von Zero-Page Y-indiziert laden	\$B6	Zero-Page Y-indiziert	Wert von der angegebenen Zero-Page-Adresse+Y-Register in das X-Register schreiben.	2	4	N Z
LDY #3A	LoaD Y-Register	Y-Register direkt laden	\$A0	unmittelbar	Einen festen Wert direkt ins Y-Register schreiben.	2	2	N Z
LDY \$082D		Y-Register absolut laden	\$AC	absolut	Wert von der angegebenen Adresse in das Y-Register schreiben.	3	4	N Z
LDY \$082D,X		Y-Register absolut X-indiziert laden	\$BC	absolut X-indiziert	Wert von der angegebenen Adresse+X-Register in das Y-Register schreiben.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4. N Z
LDY \$FB		Y-Register von der Zero-Page laden	\$A4	Zero-Page	Wert von der angegebenen Zero-Page-Adresse in das Y-Register schreiben.	2	3	N Z
LDY \$FB,X		Y-Register von Zero-Page X-indiziert laden	\$B4	Zero-Page X-indiziert	Wert von der angegebenen Zero-Page-Adresse+X-Register in das Y-Register schreiben.	2	4	N Z
Speicherbefehle								
STA \$082D	STore Akkumulator	Akkumulator an absoluter Adresse speichern	\$8D	absolut	Den Inhalt des Akkus in der angegebenen Speicherstelle speichern.	3	4	
STA \$03FF,X		Akkumulator absolut mit X speichern	\$9D	absolut, X	Den Inhalt des Akkus in der angegebenen Speicherstelle unter hinzunahme des X-Registers speichern.	3	5	
STA \$03FF,Y		Akkumulator absolut mit Y speichern	\$99	absolut, Y	Den Inhalt des Akkus in der angegebenen Speicherstelle unter hinzunahme des Y-Registers speichern.	3	5	
STA \$FB		Akkumulator auf der Zero-Page speichern	\$85	Zero-Page	Den Inhalt des Akkus in der angegebenen Speicherstelle der Zero-Page speichern.	2	3	
STA \$FB,X		Akkumulator auf der Zero-Page mit X speichern	\$95	Zero-Page, X	Den Inhalt des Akkus in der angegebenen Speicherstelle der Zero-Page-Adresse plus X-Register speichern.	2	4	
STA (\$FB,X)		Akkumulator indirekt x-indiziert speichern	\$81	indirekt X-indiziert	Den Akku an der Adresse speichern, die an der (angegebener Zero-Page Adresse + X-Register) steht.	2	4	
STA (\$FB),Y		Akku indirekt Y-nach-indiziert speichern	\$91	indirekt Y-nach-indiziert	Den Inhalt des Akkus in der Adresse (die sich an der angegebenen Zero-Page-Adresse befindet)+Y-Register speichern.	2	6	
STX \$082D	STore X-Register	X-Register an absoluter Adresse speichern	\$8E	absolut	Den Inhalt des X-Register an der angegebenen Speicherstelle speichern.	3	4	
STX \$FB		X-Register auf der Zero-Page speichern	\$86	Zero-Page	Den Inhalt des X-Registers in der angegebenen Speicherstelle der Zero-Page speichern.	2	3	
STX \$FB,Y		X-Register auf der Zero-Page mit Y speichern	\$96	Zero-Page, Y	Den Inhalt des X-Registers in der angegebenen Speicherstelle der Zero-Page-Adresse plus Y-Register speichern.	2	4	
STY \$082D	STore Y-Register	Y-Register an absoluter Adresse speichern	\$8C	absolut	Den Inhalt des Y-Register an der angegebenen Speicherstelle speichern.	3	4	
STY \$FB		Y-Register auf der Zero-Page speichern	\$84	Zero-Page	Den Inhalt des Y-Registers in der angegebenen Speicherstelle der Zero-Page speichern.	2	3	
STY \$FB,X		Y-Register auf der Zero-Page mit X speichern	\$94	Zero-Page, X	Den Inhalt des Y-Registers in der angegebenen Speicherstelle der Zero-Page-Adresse plus X-Register speichern.	2	4	
Transferbefehle								
TAX	Transfer Akku to X-Register	Akku ins X-Register kopieren	\$AA	implizit	Den Inhalt des Akkumulator in das X-Register kopieren.	1	2	N Z
TXA	Transfer X-Register to Akku	X-Register in den Akku kopieren	\$8A	implizit	Den Inhalt des X-Registers in den Akkumulator kopieren.	1	2	N Z
TAY	Transfer Akku to Y-Register	Akku ins Y-Register kopieren	\$A8	implizit	Den Inhalt des Akkumulator in das Y-Register kopieren.	1	2	N Z
TYA	Transfer Y-Register to Akku	Y-Register in den Akku kopieren	\$98	implizit	Den Inhalt des Y-Registers in den Akkumulator kopieren.	1	2	N Z
TSX	Transfer SP to X-Register	Stackpointer ins X-Register kopieren	\$BA	implizit	Den Inhalt des Stackpointers (SP) in das X-Register kopieren.	1	2	N Z
TXS	Transfer X-Register to SP	X-Register in den Stackpointer kopieren	\$9A	implizit	Den Inhalt des X-Registers in den Stackpointer (SP) kopieren.	1	2	

Rechenbefehle	Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register		
	ADC #3B	AD d with C arry	Addiere zu Akku...	\$69	unmittelbar	Den angegebenen Wert zum Akku hinzuaddieren.	2	2	N V Z C	
	ADC 082E		Addiere zu Akku...	\$6D	absolut	Den Wert an der angegebenen absoluten Adresse zum Akku hinzuaddieren.	3	4	N V Z C	
	ADC 082E,X		Addiere zu Akku...	\$7D	absolut X-indiziert	Den Wert an der angegebenen Adresse + X-Register zum Akku hinzuaddieren.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4.	N V Z C
	ADC 082E,Y		Addiere zu Akku...	\$79	absolut X-indiziert	Den Wert an der angegebenen Adresse + Y-Register zum Akku hinzuaddieren.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4.	N V Z C
	ADC \$FB		Addiere zu Akku...	\$65	Zero-Page	Den Wert an der angegebenen Zero-Page-Adresse zum Akku hinzuaddieren.	2	3	N V Z C	
	ADC \$FB,X		Addiere zu Akku...	\$75	Zero-Page X-indiziert	Den Wert an der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register zum Akku hinzuaddieren.	2	4	N V Z C	
	ADC (\$FB,X)		Addiere zu Akku...	\$61	indirekt X-indiziert	Den Wert, der Adresse, an der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register, zu finden ist, zum Akku hinzuaddieren.	2	6	N V Z C	
	ADC (\$FB),Y		Addiere zu Akku...	\$71	indirekt Y-nach-indiziert	Den Wert, der an der Adresse, die an der angegebenen Zero-Page-Adresse liegt, zzgl. Y-Register zu finden ist, zum Akku hinzuaddieren.	2	5-6	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 6 Taktzyklen benötigt, sonst 5.	N V Z C
	SBC #3B	SU bstract with C arry	Subtrahiere vom Akku...	\$E9	unmittelbar	Den angegebenen Wert vom Akku subtrahieren.	2	2	N V Z C	
	SBC 082E		Subtrahiere vom Akku...	\$ED	absolut	Den Wert an der angegebenen absoluten Adresse vom Akku subtrahieren.	3	4	N V Z C	
	SBC 082E,X		Subtrahiere vom Akku...	\$FD	absolut X-indiziert	Den Wert an der angegebenen Adresse + X-Register vom Akku subtrahieren.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4.	N V Z C
	SBC 082E,Y		Subtrahiere vom Akku...	\$F9	absolut X-indiziert	Den Wert an der angegebenen Adresse + Y-Register vom Akku subtrahieren.	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4.	N V Z C
	SBC \$FB		Subtrahiere vom Akku...	\$E5	Zero-Page	Den Wert an der angegebenen Zero-Page-Adresse vom Akku subtrahieren.	2	3	N V Z C	
	SBC \$FB,X		Subtrahiere vom Akku...	\$F5	Zero-Page X-indiziert	Den Wert an der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register vom Akku subtrahieren.	2	4	N V Z C	
	SBC (\$FB,X)		Subtrahiere vom Akku...	\$E1	indirekt X-indiziert	Den Wert, der Adresse, an der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register, zu finden ist, vom Akku subtrahieren.	2	6	N V Z C	
	SBC (\$FB),Y		Subtrahiere vom Akku...	\$F1	indirekt Y-nach-indiziert	Den Wert, der an der Adresse, die an der angegebenen Zero-Page-Adresse liegt, zzgl. Y-Register zu finden ist, vom Akku subtrahieren.	2	5-6	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 6 Taktzyklen benötigt, sonst 5.	N V Z C
	DEC 082D	DE crement	absolute Speicherstelle verringern	\$CE	absolut	Den Inhalt der angegebenen Adresse um 1 verringern.	3	6	N Z	
	DEC 082D,X		absolute Adresse, X-indiziert verringern	\$DE	absolut, X	Den Inhalt (der angegebenen Adresse+X-Register) um 1 verringern.	3	7	N Z	
	DEC \$FB		Zero-Page-Speicherstelle verringern	\$C6	Zero-Page	Den Inhalt der angegebenen Zero-Page-Adresse um 1 verringern.	2	5	N Z	
	DEC \$FB,X		Zero-Page X-indiziert verringern	\$D6	Zero-Page, X	Den Inhalt (der angegebenen Zero-Page-Adresse+X-Register) um 1 verringern.	2	6	N Z	
	DEX	DE crement X -Register	X-Register verringern	\$CA	implizit	Den Inhalt des X-Registers um 1 verringern.	1	2	N Z	
	DEY	DE crement Y -Register	Y-Register verringern	\$88	implizit	Den Inhalt des Y-Registers um 1 verringern.	1	2	N Z	
	INC 082D	IN crement	absolute Speicherstelle erhöhen	\$EE	absolut	Den Inhalt der angegebenen Adresse um 1 erhöhen.	3	6	N Z	
	INC 082D,X		absolute Adresse, X-indiziert erhöhen	\$FE	absolut, X	Den Inhalt (der angegebenen Adresse+X-Register) um 1 erhöhen.	3	7	N Z	
	INC \$FB		Zero-Page-Speicherstelle erhöhen	\$E6	Zero-Page	Den Inhalt der angegebenen Zero-Page-Adresse um 1 erhöhen.	2	5	N Z	
	INC \$FB,X		Zero-Page X-indiziert erhöhen	\$F6	Zero-Page, X	Den Inhalt (der angegebenen Zero-Page-Adresse+X-Register) um 1 erhöhen.	2	6	N Z	
	INX	IN crement X -Register	X-Register erhöhen	\$E8	implizit	Den Inhalt des X-Registers um 1 erhöhen.	1	2	N Z	
	INY	IN crement Y -Register	Y-Register erhöhen	\$C8	implizit	Den Inhalt des Y-Registers um 1 erhöhen.	1	2	N Z	

Rotations- / Verschiebefehle

	ASL	A rithmetic S hift L eft	Den Akku-Inhalt bitweise nach links verschieben.	\$0A	Akku	Verschiebt den Akku-Inhalt bitweise nach links. Von rechts wird mit einer Null aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	1	2	N Z C
	ASL 082D		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse bitweise nach links verschieben.	\$0E	absolut	Verschiebt das Byte an der absoluten Adresse bitweise nach links. Von rechts wird mit einer Null aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	3	6	N Z C
	ASL 082D,X		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse + X bitweise nach links verschieben.	\$1E	absolut X-indiziert	Verschiebt das Byte an der absoluten Adresse + X bitweise nach links. Von rechts wird mit einer Null aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	3	7	N Z C
	ASL \$FB		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse bitweise nach links verschieben.	\$06	Zero-Page	Verschiebt das Byte an der Zero-Page-Adresse bitweise nach links. Von rechts wird mit einer Null aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	2	5	N Z C
	ASL \$FB,X		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse + X bitweise nach links verschieben.	\$16	Zero-Page X-indiziert	Verschiebt das Byte an der Zero-Page-Adresse + X bitweise nach links. Von rechts wird mit einer Null aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	2	6	N Z C
	LSR	L ogical S hift R ight	Den Akku-Inhalt bitweise nach rechts verschieben.	\$4A	Akku	Verschiebt den Akku-Inhalt bitweise nach rechts. Von links wird mit einer Null aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	1	2	N Z C
	LSR 082D		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse bitweise nach rechts verschieben.	\$4E	absolut	Verschiebt das Byte an der absoluten Adresse bitweise nach rechts. Von links wird mit einer Null aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	3	6	N Z C
	LSR 082D,X		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse + X bitweise nach rechts verschieben.	\$5E	absolut X-indiziert	Verschiebt das Byte an der absoluten Adresse + X bitweise nach rechts. Von links wird mit einer Null aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	3	7	N Z C

Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register
LSR \$FB		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse bitweise nach rechts verschieben.	\$46 Zero-Page	Verschiebt das Byte an der Zero-Page-Adresse bitweise nach rechts. Von links wird mit einer Null aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	2	5	N Z C
LSR \$FB,X		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse + X bitweise nach rechts verschieben.	\$56 Zero-Page X-indiziert	Verschiebt das Byte an der Zero-Page-Adresse + X bitweise nach rechts. Von links wird mit einer Null aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet im Carry-Flag.	2	6	N Z C
ROL	RO tate L eft	Den Akku-Inhalt bitweise nach links verschieben, von rechts wird das Carry-Flag eingeschoben.	\$2A Akku	ROL Verschiebt den Akku-Inhalt bitweise nach links. Von rechts wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	1	2	N Z C
ROL \$082D		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse bitweise nach links verschieben, von rechts das C-Flag einschieben.	\$2E Akku	ROL Bitweises verschieben nach links. Von rechts wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	3	6	N Z C
ROL \$082D,X		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse+X bitweise nach links verschieben und von rechts das C-Flag einschieben.	\$3E Akku	ROL Bitweises verschieben nach links. Von rechts wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	3	7	N Z C
ROL \$FB		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse bitweise nach links verschieben und von rechts das Carry-Flag einschieben.	\$26 Akku	ROL Bitweises verschieben nach links. Von rechts wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	2	5	N Z C
ROL \$FB,X		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse+X bitweise nach links verschieben und das C-Flag von rechts einschieben.	\$36 Akku	ROL Bitweises verschieben nach links. Von rechts wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das links herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	2	6	N Z C
ROR	RO tate R ight	Den Akku-Inhalt bitweise nach rechts verschieben und das Carry-Flag von links einschieben.	\$6A Akku	Verschiebt den Akku-Inhalt bitweise nach rechts. Von links wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	1	2	N Z C
ROR \$082D		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse bitweise nach rechts verschieben und das Carry-Flag von links einschieben.	\$6E Akku	ROR Bitweises verschieben nach rechts. Von links wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	3	6	N Z C
ROR \$082D,X		Den Inhalt des Bytes an der absoluten Adresse+X bitweise nach rechts verschieben, von links das C-Flag einschieben.	\$7E Akku	ROR Bitweises verschieben nach rechts. Von links wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	3	7	N Z C
ROR \$FB		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse bitweise nach rechts verschieben und von links das Carry-Flag einschieben.	\$66 Akku	ROR Bitweises verschieben nach rechts. Von links wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	2	5	N Z C
ROR \$FB,X		Den Inhalt des Bytes an der Zero-Page-Adresse+X bitweise nach rechts verschieben, das C-Flag von links einschieben.	\$76 Akku	ROR Bitweises verschieben nach rechts. Von links wird mit dem Carry-Flag aufgefüllt, das rechts herausfallende Bit landet zum Schluß wieder im Carry-Flag.	2	6	N Z C

Boolschebefehle

AND #\$3A	AND	direkt bitweises UND mit dem Akku	\$29 direkt	Den Inhalt des Akkus mit dem angegebenen Wert bitweise Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	2	N Z
AND \$083A		bitweises UND mit der absoluten Adresse und dem Akku	\$2D absolut	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4	N Z
AND \$083A,X		bitweises UND mit der absoluten Adresse+X und dem Akku	\$3D absolut, X	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse+X-Register bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4-5	Normalerweise werden 4 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 5!
AND \$083A,Y		bitweises UND mit der absoluten Adresse+Y und dem Akku	\$39 absolut, Y	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse+Y-Register bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4-5	Normalerweise werden 4 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 5!
AND \$FB		bitweises UND mit der Zero-Page-Adresse und dem Akku	\$25 Zero-Page	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Zero-Page-Adresse bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	3	N Z
AND \$FB,X		bitweises UND mit der Zero-Page-Adresse+X und dem Akku	\$35 Zero-Page, X	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an (der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register) bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	4	N Z
AND (\$FB,X)		bitweises UND mit der indirekt+X-Adresse und dem Akku	\$21 indirekt, X-indiziert	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte, das an der Adresse (angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register) liegt, bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	6	N Z
AND (\$FB),Y		bitweises UND mit der indirekt-Y-nach-indizierten-Adresse und dem Akku	\$31 indirekt, Y-nach-indiziert	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte, das an (der Adresse die an (der angegebenen Zero-Page-Adresse zu finden ist) + Y-Register) liegt, bitweise UND-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	5-6	Normalerweise werden 5 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 6!
EOR #\$3A	Exclusive OR	direkt bitweises EXKLUSIV ODER mit dem Akku	\$49 direkt	Den Inhalt des Akkus mit dem angegebenen Wert bitweise Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	2	N Z
EOR \$083A		bitweises EXKLUSIV ODER mit der absoluten Adresse und dem Akku	\$4D absolut	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4	N Z
EOR \$083A,X		bitweises EXKLUSIV ODER mit der absoluten Adresse+X und dem Akku	\$5D absolut, X	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse+X-Register bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4-5	Normalerweise werden 4 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 5!
EOR \$083A,Y		bitweises EXKLUSIV ODER mit der absoluten Adresse+Y und dem Akku	\$59 absolut, Y	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse+Y-Register bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4-5	Normalerweise werden 4 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 5!
EOR \$FB		bitweises EXKLUSIV ODER mit der Zero-Page-Adresse und dem Akku	\$45 Zero-Page	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Zero-Page-Adresse bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	3	N Z
EOR \$FB,X		bitweises EXKLUSIV ODER mit der Zero-Page-Adresse+X und dem Akku	\$55 Zero-Page, X	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an (der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register) bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	4	N Z

Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register		
EOR (\$FB,X)		bitweises EXKLUSIV ODER mit der indirekt+X-Adresse und dem Akku	\$41	indirekt, X-indiziert	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte, das an der Adresse (angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register) liegt, bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	6	N Z	
EOR (\$FB),Y		bitweises EXKLUSIV ODER mit der indirekt-Y-nach-indizierten-Adresse und dem Akku	\$51	indirekt, Y-nach-indiziert	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte, das an (der Adresse die an (der angegebenen Zero-Page-Adresse zu finden ist) + Y-Register) liegt, bitweise EXKLUSIV-ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	5-6	Normalerweise werden 5 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 6!	N Z
ORA #\$3A	OR with Akku	direkt bitweises ODER mit dem Akku	\$09	direkt	Den Inhalt des Akkus mit dem angegebenen Wert bitweise Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	2		N Z
ORA \$083A		bitweises ODER mit der absoluten Adresse und dem Akku	\$0D	absolut	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4		N Z
ORA \$083A,X		bitweises ODER mit der absoluten Adresse+X und dem Akku	\$1D	absolut, X	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse+X-Register bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4-5	Normalerweise werden 4 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 5!	N Z
ORA \$083A,Y		bitweises ODER mit der absoluten Adresse+Y und dem Akku	\$19	absolut, Y	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Adresse+Y-Register bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	3	4-5	Normalerweise werden 4 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 5!	N Z
ORA \$FB		bitweises ODER mit der Zero-Page-Adresse und dem Akku	\$05	Zero-Page	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an der angegebenen Zero-Page-Adresse bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	3		N Z
ORA \$FB,X		bitweises ODER mit der Zero-Page-Adresse+X und dem Akku	\$15	Zero-Page, X	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte an (der angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register) bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	4		N Z
ORA (\$FB,X)		bitweises ODER mit der indirekt+X-Adresse und dem Akku	\$01	indirekt, X-indiziert	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte, das an der Adresse (angegebenen Zero-Page-Adresse + X-Register) liegt, bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	6		N Z
ORA (\$FB),Y		bitweises ODER mit der indirekt-Y-nach-indizierten-Adresse und dem Akku	\$11	indirekt, Y-nach-indiziert	Den Inhalt des Akkus mit dem Byte, das an (der Adresse die an (der angegebenen Zero-Page-Adresse zu finden ist) + Y-Register) liegt, bitweise ODER-Verknüpfen und das Ergebnis im Akku ablegen.	2	5-6	Normalerweise werden 5 Taktzyklen benötigt, findet eine Page-Überschreitung statt sind es 6!	N Z

Vergleichsbefehle

BIT\$0821	BIT test	bitweises UND zwischen Akku und der absoluten Adresse	\$2C	absolut	Den Wert im Akku und an der angegebenen Adresse bitweise UND-Verknüpfen. OHNE ein Ergebnis zu speichern, es werden nur die Flags gesetzt!	3	4		N V Z
BIT \$FB		bitweises UND zwischen Akku und der Zero-Page-Adresse	\$24	Zero-Page	Den Wert im Akku und an der angegebenen Zero-Page-Adresse bitweise UND-Verknüpfen. OHNE ein Ergebnis zu speichern, es werden nur die Flags gesetzt!	2	3		N V Z
CMP #\$3C	CoMP are	Vergleiche Akku mit...	\$C9	unmittelbar	Den Akku mit dem angegebenen Wert vergleichen!	2	2		N Z C
CMP \$0821		Vergleiche Akku mit...	\$CD	absolut	Den Akku mit dem an der absoluten Adresse befindlichen Wert vergleichen!	3	4		N Z C
CMP \$0821,X		Vergleiche Akku mit...	\$DD	absolut X-indiziert	Den Akku mit dem an der absoluten Adresse + X-Register befindlichen Wert vergleichen!	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4.	N Z C
CMP \$0821,Y		Vergleiche Akku mit...	\$D9	absolut Y-indiziert	Den Akku mit dem an der absoluten Adresse + Y-Register befindlichen Wert vergleichen!	3	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4.	N Z C
CMP \$FB		Vergleiche Akku mit...	\$C5	Zero-Page	Den Akku mit dem an der Zero-Page-Adresse befindlichen Wert vergleichen!	2	3		N Z C
CMP \$FB,X		Vergleiche Akku mit...	\$D5	Zero-Page X-indiziert	Den Akku mit dem an der Zero-Page-Adresse + X-Register befindlichen Wert vergleichen!	2	4		N Z C
CMP (\$FB,X)		Vergleiche Akku mit...	\$C1	indirekt X-indiziert	Den Akku mit dem Wert vergleichen, der an der Adresse zu finden ist, die an der Zero-Page-Adresse + X-Register liegt!	2	6		N Z C
CMP (\$FB),Y		Vergleiche Akku mit...	\$D1	indirekt Y-nach-indiziert	Den Akku mit dem Wert vergleichen, den man an der Adresse+Y-Register findet, wobei diese Adresse wiederum an der angegebenen Zero-Page-Adresse liegt.	2	5-6	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 6 Taktzyklen benötigt, sonst 5.	N Z C
CPX #\$3C	ComP are X-Register	Vergleiche X-Register mit...	\$E0	unmittelbar	Das X-Register mit dem angegebenen Wert vergleichen!	2	2		N Z C
CPX \$0821		Vergleiche X-Register mit...	\$EC	absolut	Das X-Register mit dem an der absoluten Adresse befindlichen Wert vergleichen!	3	4		N Z C
CPX \$FB		Vergleiche X-Register mit...	\$E4	Zero-Page	Das X-Register mit dem an der Zero-Page-Adresse befindlichen Wert vergleichen!	2	3		N Z C
CPY#\$3C	ComP are Y-Register	Vergleiche Y-Register mit...	\$C0	unmittelbar	Das Y-Register mit dem angegebenen Wert vergleichen!	2	2		N Z C
CPY \$0821		Vergleiche Y-Register mit...	\$CC	absolut	Das Y-Register mit dem an der absoluten Adresse befindlichen Wert vergleichen!	3	4		N Z C
CPY \$FB		Vergleiche Y-Register mit...	\$C4	Zero-Page	Das Y-Register mit dem an der Zero-Page-Adresse befindlichen Wert vergleichen!	2	3		N Z C

Sprungbefehle

BCC \$080D	B ranche on C arry C lear	Springe wenn das Carry-Flag gelöscht ist.	\$90	relativ	Wenn C=0, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft C=0
BCS \$080D	B ranche on C arry S et	Springe wenn das Carry-Flag gesetzt ist.	\$B0	relativ	Wenn C=1, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft C=1
BVC \$080D	B ranche on o verflow C lear	Springe wenn das Overflow-Flag gelöscht ist.	\$50	relativ	Wenn V=0, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft V=0

Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register	
BVS \$080D	B Branch on o Verflow S et	Springe wenn das Overflow-Flag gesetzt ist.	\$70 relativ	Wenn V=1, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft V=1
BEQ \$080D	B Branch on E Qual	Springe wenn gleich	\$F0 relativ	Wenn gleich, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft Z=1
BNE \$080D	B Branch on N ot E qual	Springe wenn ungleich	\$D0 relativ	Wenn ungleich, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft Z=0
BPL \$080D	B Branch on P Lus	Springe wenn positiv	\$10 relativ	Wenn positiv, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft N=0
BMI \$080D	B Branch on M inus	Springe wenn negativ	\$30 relativ	Wenn negativ, springe zur angegebenen Adresse. Da es sich um eine relative Adressierung handelt, darf das Ziel max. +127 bzw. -128 Bytes entfernt liegen!	2	2-4	2 Taktzyklen werden benötigt, wenn nicht gesprungen werden muss, bei einem Sprung sind es 3 und muss über die Page-Grenze gesprungen werden sogar 4 Taktzyklen.	prüft N=1
JMP \$080D	J u M P to	Springe nach	\$4C absolut	Springe direkt zur angegebenen Adresse	3	3		
JMP (\$08E2)		Springe indirekt nach	\$6C indirekt	Springe zur Adresse, die an der angegebenen Adresse gespeichert ist.	3	6	Gibt ihr etwas wie (\$C0FF) beim JMP-Befehl an, dann führt euer Sprung nicht zum gewünschten Ziel! Da eine Adresse zwei Byte benötigt verteilt sich diese hier über eine Page-Grenze. Wenn das der Fall ist, wird das LSB zwar vom \$C0FF genommen. Aber das MSB sucht der Prozessor an \$C000	
JSR \$080D	J ump to S ubroutine	Springe zum Unterprogramm	\$20 implizit	Springt zum Unterprogramm an der angegebenen Stelle. Dabei wird die Rücksprungadresse für RTS auf dem Stack gespeichert.	3	6		
RTS	R e T urn from S ubroutine	Springe zurück zum Aufrufer	\$60 implizit	Springt zur aktuellen Adresse, die auf dem Stack liegt.	1	6		
RTI	R e T urn from I nterrupt	Interrupt verlassen	\$40 implizit	Beendet die aktuelle Interrupt-Routine, holt die Statusregister vom Stack und setzt das Programm an der auf dem Stack hinterlegten Adresse fort.	1	6		holt SR vom Stack
Stackbefehle								
PHA	P us H Akku on stack	Akku-Inhalt auf den Stack legen	\$48 implizit	Kopiert den Akku auf den Stack	1	3		
PHP	P us H Processor statusregister on stack	Statusregister auf den Stack legen	\$08 implizit	Kopiert das Statusregister (SR) auf den Stack	1	3		
PLA	P u L I Akku from stack	Akku-Inhalt vom Stack holen	\$68 implizit	Kopiert das Byte von der aktuellen Stackposition in den Akku	1	4		N Z
PLP	P u L I Processor status from stack	Statusregister vom Stack holen	\$28 implizit	Setzt die Flags im Statusregister (SR) mit den Bits aus dem Byte von der aktuellen Stackposition	1	4		ALLE!
Flag-Befehle								
CLC	C Lear C arry	Carry-Flag auf 0 setzen	\$18 implizit	Das Carry-Flag auf 0 setzen.	1	2		C
CLD	C Lear D ecimal	Decimal-Flag auf 0 setzen	\$D8 implizit	Das Decimal-Flag auf 0 setzen.	1	2		D
CLI	C Lear I nterrupt-Flag	Interrupt-Flag auf 0 setzen	\$58 implizit	Um Interrupts wieder zu erlauben, I-Flag auf 0 setzen.	1	2		I
CLV	C Lear o Verflow-Flag	Overflow-Flag auf 0 setzen	\$B8 implizit	Das V-Flag wieder auf 0 setzen.	1	2		V
SEC	S E t C arry	Carry-Flag auf 1 setzen	\$38 implizit	Das Carry-Flag auf 1 setzen.	1	2		C
SED	S E t D ecimal	Decimal-Flag auf 1 setzen	\$F8 implizit	Das Decimal-Flag auf 1 setzen.	1	2		D
SEI	S E t I nterrupt-Flag	Interrupt-Flag auf 1 setzen	\$78 implizit	Um Interrupts zu verhindern, I-Flag auf 1 setzen.	1	2		I
Restliche Befehle								
BRK	B R e a K	Software-Interrupt auslösen	\$00 implizit		1	7		B I
NOP	N o O peration	Nichts machen	\$EA implizit		1	2		

Illigale-OpCodes

alternatives Mnemonic:	Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register
ASR	ALR #A5	AND+LSR	Führt per AND eine UND-Verknüpfung mit dem angegebenen Wert und dem Akku durch. Abschließend wird per LSR der Akku bitweise nach rechts verschoben.	\$4B	unmittelbar	2	2	N Z C
	ARR #A5	AND+ROR	Führt per AND eine UND-Verknüpfung mit dem angegebenen Wert und dem Akku durch. Abschließend wird per ROR der Akku bitweise nach rechts rotiert.	\$6B	unmittelbar	2	2	N Z C
SLO	ASO \$082E	ASL+ORA	Kombination von ASL + ORA. Dabei wird das über die Adressierung zufindene Byte zunächst per ASL bitweise nach links verschoben und anschließend mit dem Akku ODER-Verknüpft.	\$0F	absolut	3	6	N Z C
	ASO \$082E,X	ASL+ORA		\$1F	absolut X-indiziert	3	7	N Z C
	ASO \$082E,Y	ASL+ORA		\$1B	absolut Y-indiziert	3	7	N Z C
	ASO \$FB	ASL+ORA		\$07	Zero-Page	2	5	N Z C
	ASO \$FB,X	ASL+ORA		\$17	Zero-Page X-indiziert	2	6	N Z C
	ASO (\$FB,X)	ASL+ORA		\$03	indirekt X-indiziert	2	8	N Z C
	ASO (\$FB),Y	ASL+ORA		\$13	indirekt Y-nach-indiziert	2	8	N Z C
SAX AAX	AXS \$082E	Akku+XReg+Store	Die Inhalte von Akku und X-Register werden UND-Verknüpft, aber OHNE eines der beiden Register zu ändern! Das Ergebnis wird dann an der angegebenen Adresse abgelegt. Die Flags im Statusregister (SR) bleiben ebenfalls unverändert!	\$8F	absolut	3	4	
	ASX \$FB	Akku+XReg+Store		\$87	Zero-Page	2	3	
	ASX \$FB,X	Akku+XReg+Store		\$97	Zero-Page X-indiziert	2	4	
	ASX (\$FB,X)	Akku+XReg+Store		\$83	indirekt X-indiziert	2	6	
DCP	DCM \$082E	DEC+CMP	Verringert das Byte an der angegebenen Speicherstelle mit DEC und vergleicht dieses dann mittels CMP mit dem Akku.	\$CF	absolut	3	6	N Z C
	DCM \$082E,X	DEC+CMP		\$1F	absolut X-indiziert	3	7	N Z C
	DCM \$082E,Y	DEC+CMP		\$1B	absolut Y-indiziert	3	7	N Z C
	DCM \$FB	DEC+CMP		\$07	Zero-Page	2	5	N Z C
	DCM \$FB,X	DEC+CMP		\$17	Zero-Page X-indiziert	2	6	N Z C
	DCM (\$FB,X)	DEC+CMP		\$03	indirekt X-indiziert	2	8	N Z C
	DCM (\$FB),Y	DEC+CMP		\$13	indirekt Y-nach-indiziert	2	8	N Z C
ISB ISC	INS \$082E	INC+SBC	Erhöht das Byte an der angegebenen Speicherstelle mit INC und subtrahiert es dann mit SBC vom Akku.	\$EF	absolut	3	6	N Z C
	INS \$082E,X	INC+SBC		\$1F	absolut X-indiziert	3	7	N Z C
	INS \$082E,Y	INC+SBC		\$1B	absolut Y-indiziert	3	7	N Z C
	INS \$FB	INC+SBC		\$07	Zero-Page	2	5	N Z C
	INS \$FB,X	INC+SBC		\$17	Zero-Page X-indiziert	2	6	N Z C
	INS (\$FB,X)	INC+SBC		\$03	indirekt X-indiziert	2	8	N Z C
	INS (\$FB),Y	INC+SBC		\$13	indirekt Y-nach-indiziert	2	8	N Z C
	LAX \$082E	LDA+LDX	LAX lädt das Byte von der angegebenen Adresse gleichzeitig in den Akku und ins X-Register.	\$AF	absolut	3	4	N Z
	LAX \$082E,Y	LDA+LDX		\$BF	absolut Y-indiziert	3	4-5	N Z
	LAX \$FB	LDA+LDX		\$A7	Zero-Page	2	3	N Z
LAX \$FB,X	LDA+LDX		\$B7	Zero-Page X-indiziert	2	4-5	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 5 Taktzyklen benötigt, sonst 4. N Z	
LAX (\$FB,X)	LDA+LDX		\$A3	indirekt X-indiziert	2	6	N Z	
LAX (\$FB),Y	LDA+LDX		\$B3	indirekt Y-nach-indiziert	2	5-6	Beim Überschreiten der Page-Grenze werden 6 Taktzyklen benötigt, sonst 5. N Z	
SRE	LSE \$082E	LSR+EOR	Kombination von LSR + EOR. Dabei wird das über die Adressierung zufindene Byte zunächst per LSR bitweise nach rechts verschoben und anschließend mit dem Akku exklusiv-ODER-Verknüpft.	\$4F	absolut	3	6	N Z C
	LSE \$082E,X	LSR+EOR		\$5F	absolut X-indiziert	3	7	N Z C
	LSE \$082E,Y	LSR+EOR		\$5B	absolut Y-indiziert	3	7	N Z C
	LSE \$FB	LSR+EOR		\$47	Zero-Page	2	5	N Z C
	LSE \$FB,X	LSR+EOR		\$57	Zero-Page X-indiziert	2	6	N Z C
	LSE (\$FB,X)	LSR+EOR		\$43	indirekt X-indiziert	2	8	N Z C
	LSE (\$FB),Y	LSR+EOR		\$53	indirekt Y-nach-indiziert	2	8	N Z C
NOOP (\$1A)	NOP	No OPeration	Weitere OpCodes für den bekannten NOP-Befehl.	\$1A,\$3A, \$5A,\$7A,\$DA, implizit \$FA		1	2	

alternatives Mnemonic:	Befehl	Mnemonics Erklärung	Beschreibung	Adressierungsart	Beschreibung Adressierungsart	Bytelänge	Taktzyklen	beeinflusste Register
LXA ATX	OAL #A5	ORA+AND+LDX	Führt zuerst per ORA eine ODER-Verknüpfung mit dem Akku und dem Wert #A5 durch. Dann wird der Akku durch AND mit dem angegebenen Wert UND-Verknüpft und anschließend ins X-Register kopiert TAX.	\$AB	unmittelbar	2	2	N Z
	RLA \$082E	ROL+AND	Kombination von ROL + AND. Dabei wird das über die Adressierung zu findende Byte zunächst per ROL bitweise nach links verschoben (von rechts wird das C-Flag eingeschoben) und anschließend mit dem Akku UND-Verknüpft.	\$2F	absolut	3	6	N Z C
	RLA \$082E,X	ROL+AND		\$3F	absolut X-indiziert	3	7	N Z C
	RLA \$082E,Y	ROL+AND		\$3B	absolut Y-indiziert	3	7	N Z C
	RLA \$FB	ROL+AND		\$27	Zero-Page	2	5	N Z C
	RLA \$FB,X	ROL+AND		\$37	Zero-Page X-indiziert	2	6	N Z C
	RLA (\$FB,X)	ROL+AND		\$23	indirekt X-indiziert	2	8	N Z C
	RLA (\$FB),Y	ROL+AND		\$33	indirekt Y-nach-indiziert	2	8	N Z C
	RRA \$082E	ROR+ADC	RRA kombiniert ein ROR mit einem ADC. Dabei wird das über die Adressierung zu findende Byte zunächst per ROR bitweise nach rechts verschoben (das herausfallende Bit landet im C-Flag) und wird anschließend durch ADC mit dem Akku addiert (dabei wird natürlich auch das Carry-Flag vom ROR beachtet).	\$6F	absolut	3	6	N Z
	RRA \$082E,X	ROR+ADC		\$7F	absolut X-indiziert	3	7	N Z
	RRA \$082E,Y	ROR+ADC		\$7B	absolut Y-indiziert	3	7	N Z
	RRA \$FB	ROR+ADC		\$67	Zero-Page	2	5	N Z
	RRA \$FB,X	ROR+ADC		\$77	Zero-Page X-indiziert	2	6	N Z
	RRA (\$FB,X)	ROR+ADC		\$63	indirekt X-indiziert	2	8	N Z
	RRA (\$FB),Y	ROR+ADC		\$73	indirekt Y-nach-indiziert	2	8	N Z
SBX AXS	SAX #A5	Subtract+AND+TAX	Hier wird zu erst eine UND-Verknüpfung zwischen dem Akku und dem X-Register vorgenommen. Dann wird vom Ergebnis der UND-Verknüpfung der angegebenen Wert abgezogen (ohne das Carry-Flag zu beachten!) und das Ergebnis im X-Register gespeichert. Das C-Flag kann aber durch die Subtraktion wiederum gesetzt werden, das Overflow-Flag bleibt allerdings, ebenso wie der Akku, unverändert!	\$CB	unmittelbar	2	2	N Z
NOOP #A00 (\$80) DOP / NOP	SKB	SK ip next B yte	Überspringt einfach das nächste Byte.	\$80, \$82, \$89, \$C2, \$E2, \$04, \$14, \$34, implizit \$44, \$54, \$64, \$74, \$D4, \$F4		2	2-4	\$80;\$82;\$89;\$C2;\$E2 = NOOP #FFF (2 Taktzyklen) \$04;\$44;\$64 = NOOP #FFF (3 Taktzyklen) \$14;\$34;\$54;\$74;\$D4 = NOOP,X (4 Taktzyklen)
NOOP #FFFF (\$0C) TOP / NOP	SKW	SK ip next W ord	Überspringt das nächste Word, die nächsten zwei Byte.	\$0C,\$1C, \$3C,\$5C, \$7C,\$DC, \$FC	implizit	3	4-5	Es muß im Vice Monitor eine Argument größer 255 (\$FF) angeben werden. Ansonsten wird NOOP #A00 (\$80) angenommen. \$0C = NOOP #FFFF / alle anderen ergeben NOOP #FFFF,X Der OpCode \$0C benötigt 4, die anderen 5.
ANE	XAA #A5	TXA+AND	Kopiert den Inhalt des X-Register mit TAX in den Akku und führt dann eine UND-Verknüpfung mit dem angegebenen Wert und dem Akku durch.	\$8B	unmittelbar	2	2	N Z

ANE (grünes Mnemonics) muß im WinVice Monitor als illegaler Opcode eingegeben werden. Der in Klammern angegebene HEX-Wert wird von Winvice erzeugt.

Quellen:

http://www.retro-programming.de/?page_id=373
http://nesdev.com/undocumented_opcodes.txt

Danksagung:

Ich möchte Jörn Kierstein danken. Er ermöglichte mir durch seine Arbeit diese Tabelle zu erstellen.
<http://www.retro-programming.de/>

Erstellt: 22.01.2015

