

Corso di Calcolatori Elettronici I

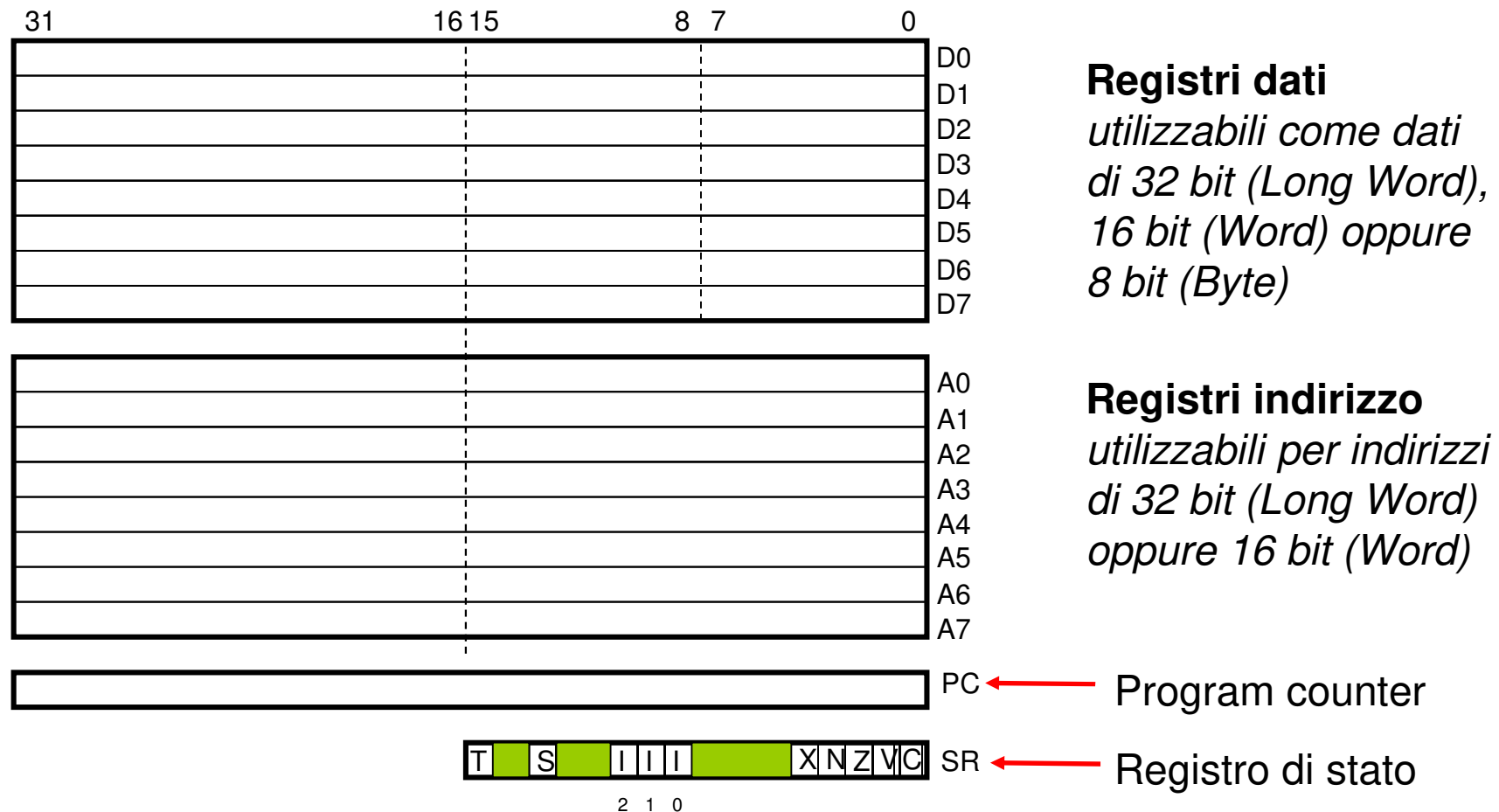
Modi di indirizzamento del processore MC68000 (parte prima)

Prof. Roberto Canonico



Università degli Studi di Napoli Federico II
Facoltà di Ingegneria
Corso di Laurea in Ingegneria Informatica
Corso di Laurea in Ingegneria dell'Automazione

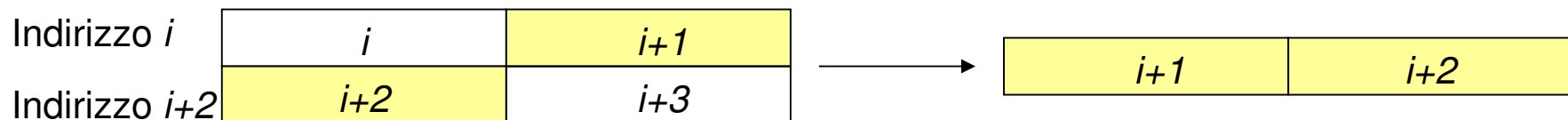
Modello di programmazione del processore MC68000



Memoria:

parole allineate e non allineate

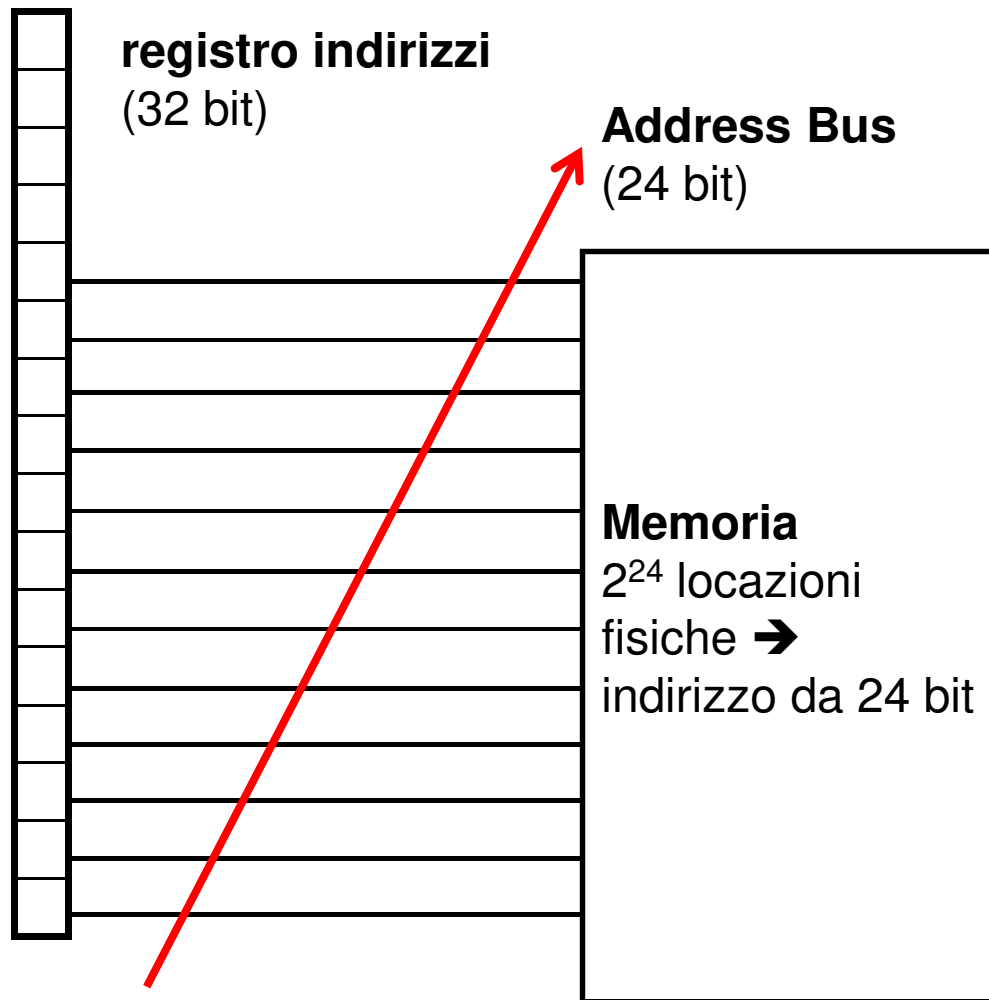
- Per un processore a parola di 16 bit o 32 bit, una *parola* che inizia ad un indirizzo pari si dice “allineata sul limite di parola”
- Tipicamente, un processore è in grado di accedere ai due byte che costituiscono una parola allineata mediante una sola operazione di lettura
- Il processore Intel 8086 consente l’accesso a parole non allineate, cioè parole che iniziano ad un indirizzo dispari, ma in tal caso sono necessari 2 distinti accessi in memoria
- Il 68000 NON consente l’accesso a parole non allineate



(i pari)

La parola di 16 bit formata dai due byte **ombreggiati**
non è allineata sul limite di parola (indirizzo multiplo di 2)

Parallelismo dell'Address Bus e dimensione dei registri indirizzo



- Parallelismo bus indirizzi: determina il numero di indirizzi "fisici" distinti che la CPU è in grado di generare all'esterno
 - Dimensione registri indirizzo (es. A0, PC): determina il numero di indirizzi "logici" distinti che la CPU può trattare nei programmi
 - Non è detto che le due dimensioni coincidano
 - Lo spazio di indirizzamento logico è in generale diverso dallo spazio di indirizzamento fisico
-

Aliasing degli indirizzi

- **Spazio di indirizzamento logico e spazio di indirizzamento fisico possono non coincidere**
 - **Causa:** nel MC68000 il parallelismo dell'Address Bus è 24 bit, la dimensione dei registri indirizzo (A0-A7, PC) è 32 bit
 - **Conseguenza:** *Valori diversi contenuti in un registro indirizzi possono attivare la stessa locazione fisica di memoria*
 - Ad es.: \$0000A3B2 e \$0A00A3B2,
poiché differiscono solo per gli 8 bit più significativi
 - Questo fenomeno prende il nome di **aliasing degli indirizzi**
-

Caratteristiche del processore MC68000

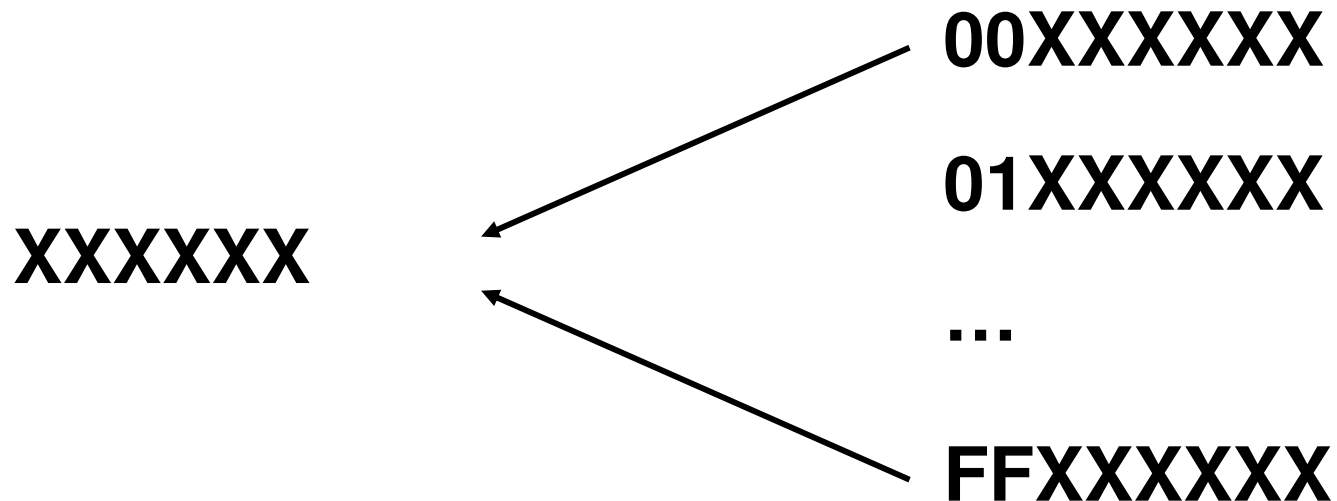
- Memoria Byte Addressable
 - Parallelismo Registri Indirizzo: 32 bit
 - Spazio di indirizzamento logico: 4 GB
 - Parallelismo Address Bus: 24 bit
 - Spazio di indirizzamento fisico: 16 MB
 - Parallelismo Data Bus: 16 bit
 - Pur disponendo di istruzioni in grado di trattare dati a 32 bit, il processore 68000 è in grado di leggere/scrivere solo due locazioni consecutive alla volta (word allineate)
 - L'unità di controllo realizza accessi a 32 bit attraverso sequenze di due accessi da 16 bit
-

Caratteristiche del processore MC68020

- Memoria Byte Addressable
 - Parallelismo Registri Indirizzo: 32 bit
 - Spazio di indirizzamento logico: 4 GB
 - Parallelismo Address Bus: 32 bit
 - Spazio di indirizzamento fisico: 4 GB
 - Parallelismo Data Bus: 32 bit
 - Il processore 68020 è in grado di leggere/scrivere longword costituite da 4 locazioni consecutive attraverso un unico accesso alla memoria, purchè le longword siano allineate sui limiti di parola (cominciano ad un indirizzo pari)
-

Aliasing nel MC68000

- Esistono, per ogni indirizzo del processore MC68000, 256 indirizzi distinti del processore MC68020
- Le regioni di aliasing sono individuate dalla corrispondenza:



Modi di indirizzamento

- Indicano come la CPU accede agli operandi usati dalle proprie istruzioni
 - La loro funzione è quella di fornire un indirizzo effettivo (EA) per l'operando di un'istruzione
 - Es: In un'istruzione per la manipolazione di un dato, l'indirizzo effettivo è l'indirizzo del dato da manipolare
 - Es: In un'istruzione di salto, l'indirizzo effettivo è l'indirizzo dell'istruzione a cui saltare
 - Sono possibili diversi modi di indirizzamento, in particolare per accedere ad operandi di tipo memoria
 - Il processore MC68000 ne supporta un numero notevole
-

Modi di indirizzamento MC68000

- Register Direct
 - Data-register Direct
 - Address-register Direct
 - Immediate (or Literal)
 - Absolute
 - Short (16 bit)
 - Long (32 bit)
 - Address-register Indirect
 - Auto-Increment
 - Auto-Decrement
 - Indexed short
 - Based
 - Based Indexed
 - Short
 - Long
 - Relative
 - Relative Indexed
 - Short
 - Long
-

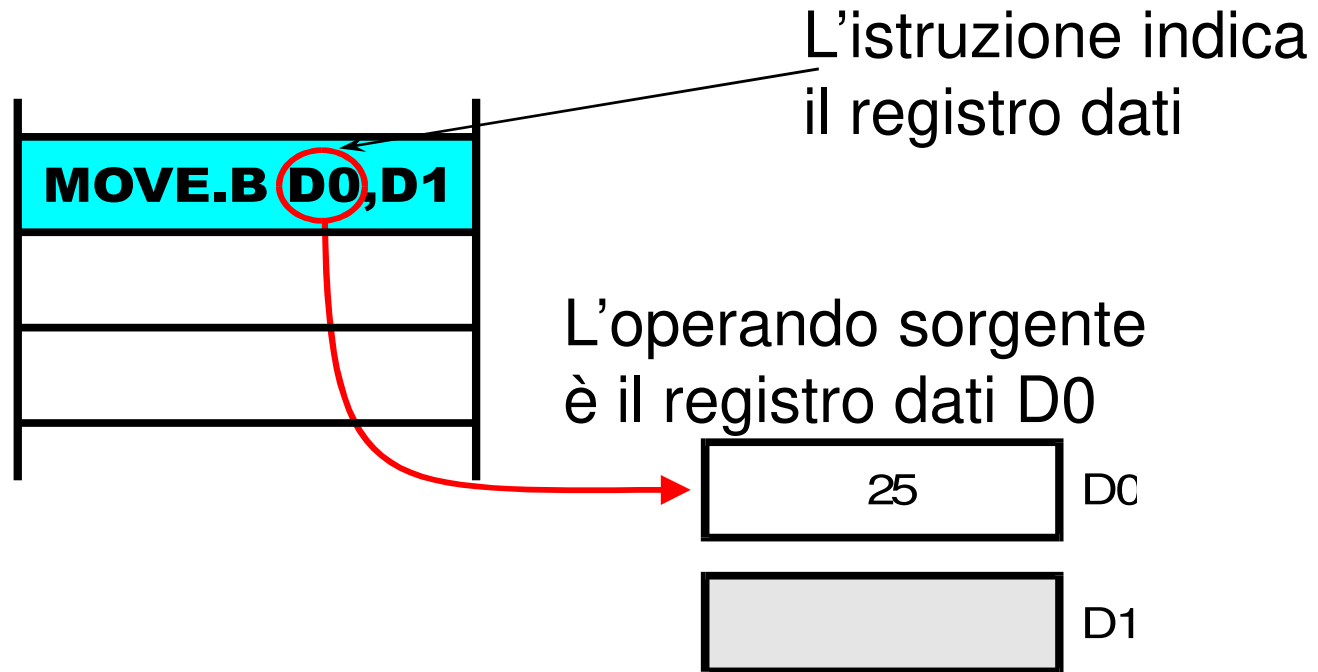
Register Direct Addressing

- È il modo di indirizzamento più semplice
- La sorgente o la destinazione di un operando è un registro dati o un registro indirizzi
- Se il registro è un operando sorgente, il contenuto del registro specificato fornisce l'operando sorgente
- Se il registro è un operando destinazione, esso viene caricato con il valore specificato dall'istruzione

MOVE.B D0,D3
SUB.L D3,A0
CMP.W D2,D0
ADD D3,D4

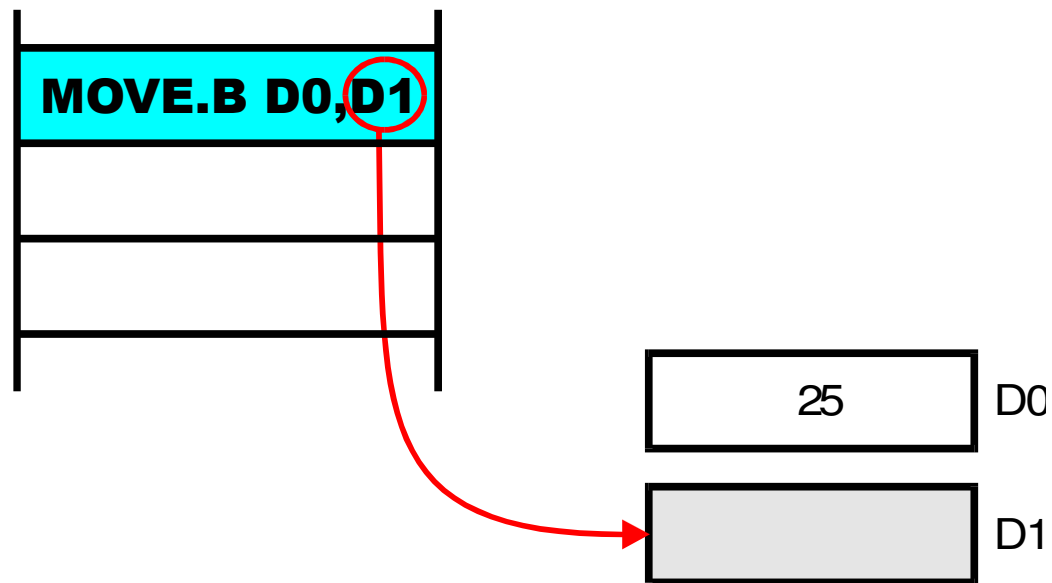
Copia l'operando sorgente in D0 nel registro D3
calcola [A0] - [D3] e risultato in A0
Confronta i valori dei registri D2 e D0 ([D0]-[D2])
Somma il contenuto di D3 e D4 e risultato in D4

Register Direct Addressing



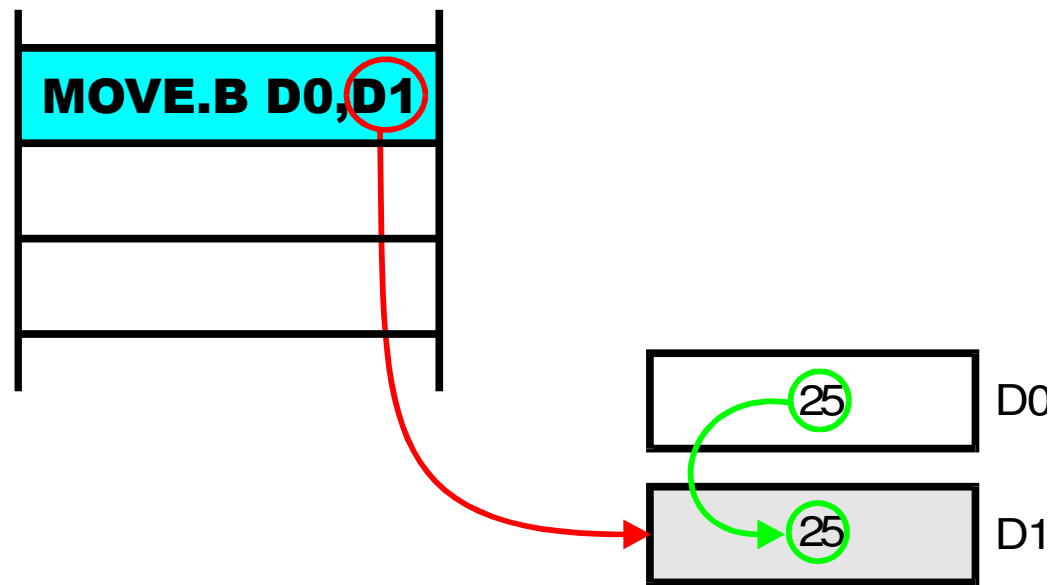
L'istruzione **MOVE.B D0,D1** usa registri dati sia per l'operando sorgente che per quello destinazione

Register Direct Addressing



L'operando destinazione
è il registro dati D1

Register Direct Addressing



L'effetto di questa istruzione è quello di copiare il contenuto del registro dati D0 nel registro dati D1

Register Direct Addressing: caratteristiche

- È veloce, perché non c'è bisogno di accedere alla memoria esterna
 - Fa uso di istruzioni corte, perché usa soltanto tre bit per specificare uno degli otto registri dati
 - Mode = 0, reg = 0-7 per Dn
 - Mode = 1, reg = 0-7 per An
 - Ad esempio, per codificare la MOVE D0,D1 bastano 16 bit di parola codice (non sono necessarie parole aggiuntive)
 - I programmatori lo usano per memorizzare variabili che sono usate di frequente
-

Immediate Addressing

- L'operando effettivo costituisce parte dell'istruzione
- Può essere usato unicamente per specificare un operando sorgente (non si può scrivere su una costante!)
- È indicato da un simbolo # davanti all'operando sorgente
- Un operando immediato è anche chiamato *literal*

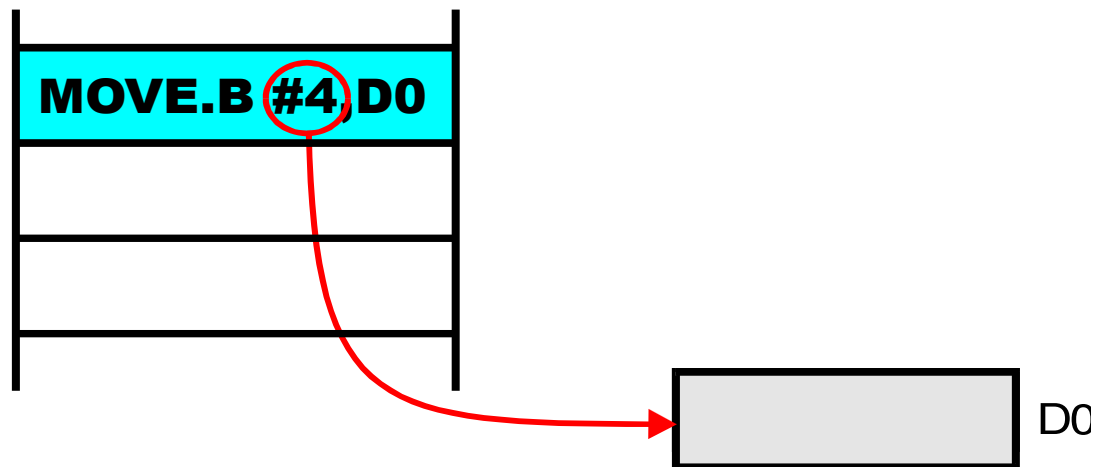
Esempio:

MOVE. B #4, D0

Usa l'operando sorgente immediato

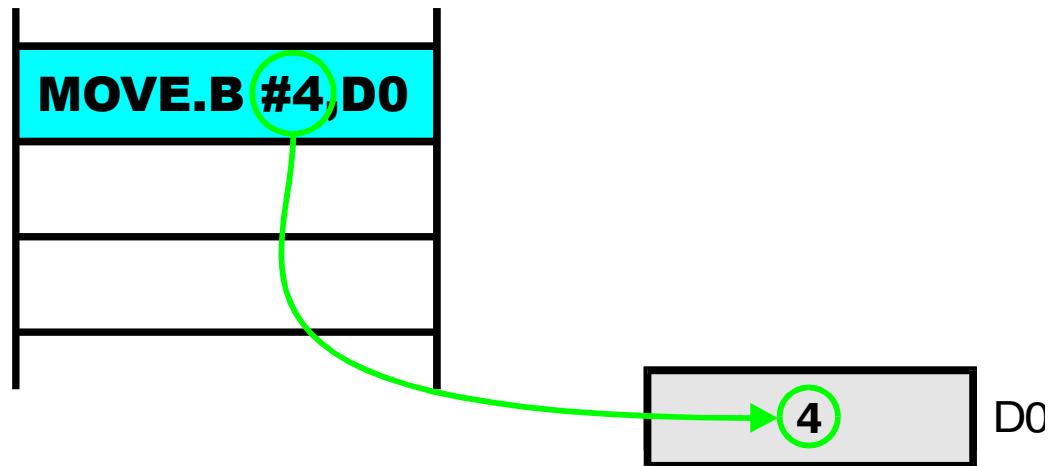
4

Immediate Addressing - Funzionamento



L'istruzione `MOVE.B #4, D0` usa un operando sorgente immediato ed un operando destinazione register direct

Immediate Addressing: funzionamento



L'effetto di questa istruzione è quello di copiare il valore della costante 4 nel registro dati D0

Immediate Addressing: caratteristiche

- Se la costante è “lunga”, è necessario usare una o più parole aggiuntive che seguono la parola codice (extra word)
 - Se la costante da manipolare ha dimensioni ridotte (pochi bit) è possibile codificarla direttamente nei 16 bit dell’istruzione
 - non sono necessarie parole aggiuntive per codificare il *literal* oltre alla parola codice di 16 bit
 - non sono necessarie ulteriori (lenti) accessi in memoria
-

Absolute Addressing

- È il modo più semplice per specificare un indirizzo di memoria completo
 - L'istruzione fornisce l'indirizzo dell'operando in memoria
 - Richiede due accessi in memoria:
 - Il primo è per prelevare l'istruzione e l'indirizzo assoluto
 - Il secondo è per accedere all'operando effettivo
 - Esempio:
 - CLR.B 1234 azzera il contenuto della locazione di memoria 1234
-

Absolute Addressing: funzionamento

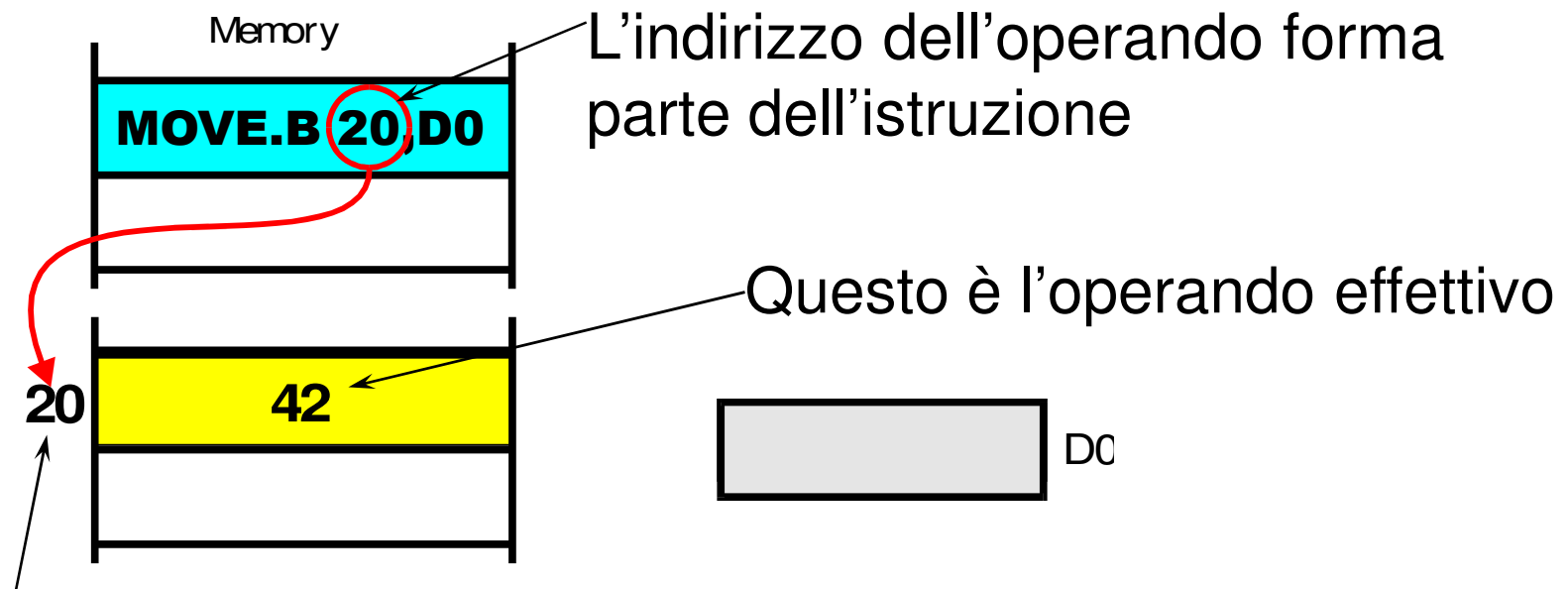


Questa istruzione ha un operando
absolute



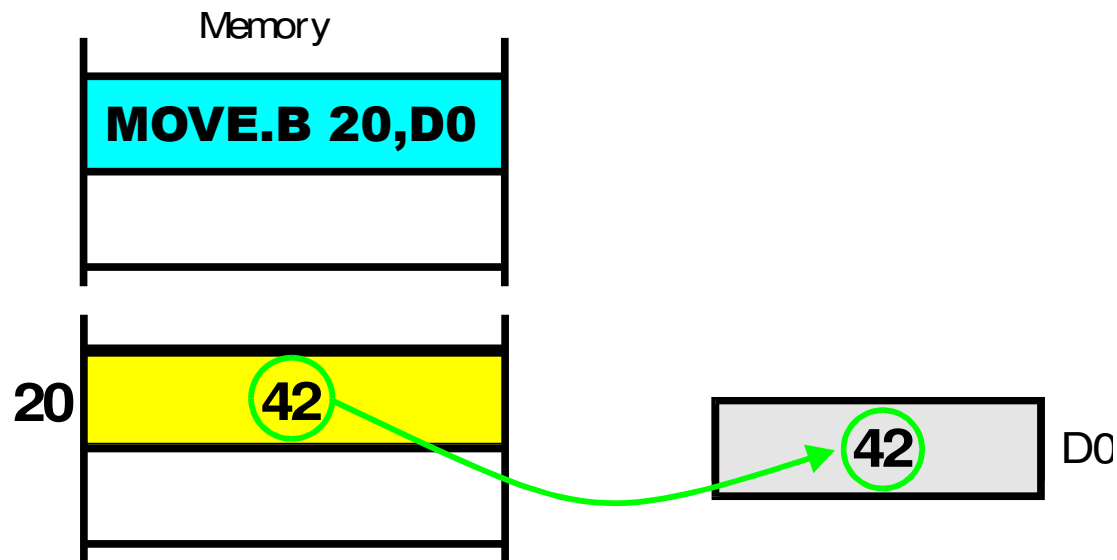
L'operando destinazione usa
il direct addressing per un registro
dati

Absolute Addressing: funzionamento



Una volta che la CPU ha letto l'indirizzo dell'operando dall'istruzione, la CPU accede all'operando effettivo

Absolute Addressing: funzionamento



L'effetto di `MOVE.B 20,D0`
è quello di leggere il contenuto della locazione
di memoria 20 e copiarlo nel registro D0

MC68000: indirizzamento a assoluto 16 bit

- Il processore MC68000 presenta anche un modo di indirizzamento assoluto a 16 bit
 - Absolute Short
 - L'indirizzo da 16 bit viene esteso su 32 bit con la tecnica di estensione del bit più a sinistra (impropriamente detto bit-segno)
 - Supponendo di estendere un indirizzo di 16 bit con il MSB, individuare la regione dello spazio di indirizzamento a 32 bit acceduta
-

Indirizzamento a 16 bit con estensione del MSB

- Gli indirizzi tra 0000 e 7FFE vengono mappati sui primi 32KB dello spazio di 4GB
- Gli indirizzi tra 8000 e FFFE vengono mappati sugli ultimi 32KB dello spazio di 4GB

0000

0000000000000000

0000000000000000

7FFE

0000000000000000

0111111111111110

8000

1111111111111111

1000000000000000

FFFE

1111111111111111

1111111111111110

Esempio modi fondamentali

- Consideriamo questo statement in linguaggio di alto livello:

```
char z, y = 27;  
z = y + 24;
```

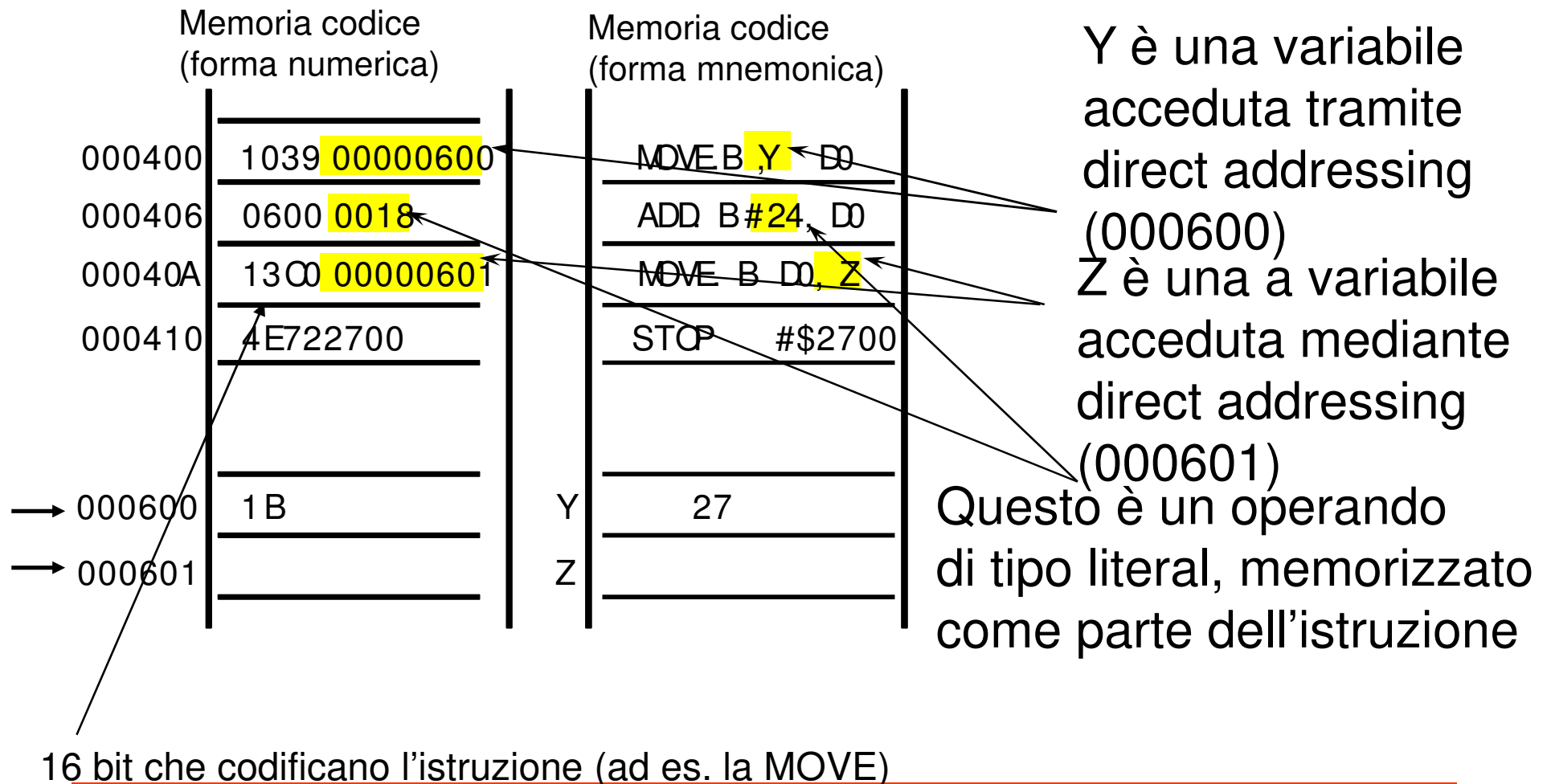
Il seguente frammento di codice lo implementa:

```
ORG    $400           Inizio del codice  
MOVE.B Y,D0  
ADD    #24,D0  
MOVE.B D0,Z  
  
ORG    $600           Inizio dell'area dati  
Y      DC.B 27         Memorizza la costante 27 in memoria  
Z      DS.B 1         Riserva un byte per Z
```

Il Programma Assemblato

```
1      00000400                ORG      $400
2      00000400 1039000000600    MOVE.B  Y,D0
3      00000406 06000018        ADD.B   #24,D0
4      0000040A 13C0000000601    MOVE.B  D0,Z
5      00000410 4E722700        STOP    #2700
6
6
6      *
7      00000600                ORG      $600
8      00000600 1B              Y      DC.B  27
9      00000601 00000001        Z      DS.B  1
```

Mappa della memoria del programma



Riepilogo modi fondamentali

- **Register direct addressing** - È usato per variabili che possono essere mantenute in registri di memoria
 - **Literal (immediate) addressing** - È usato per costanti che non cambiano
 - **Direct (absolute) addressing** - È usato per variabili che risiedono in memoria
-

LEA: Load Effective Address

Operazione:	$[An] \leftarrow \langle ea \rangle$
Sintassi:	LEA $\langle ea \rangle, An$
Esempio:	LEA table, A3
Attributi:	Size = longword

Descrizione:

Calcola l'indirizzo effettivo ($\langle ea \rangle$) del primo operando, generalmente espresso in forma simbolica, e lo pone nel registro indirizzo specificato dal suo secondo operando. Non influenza i flag di stato:

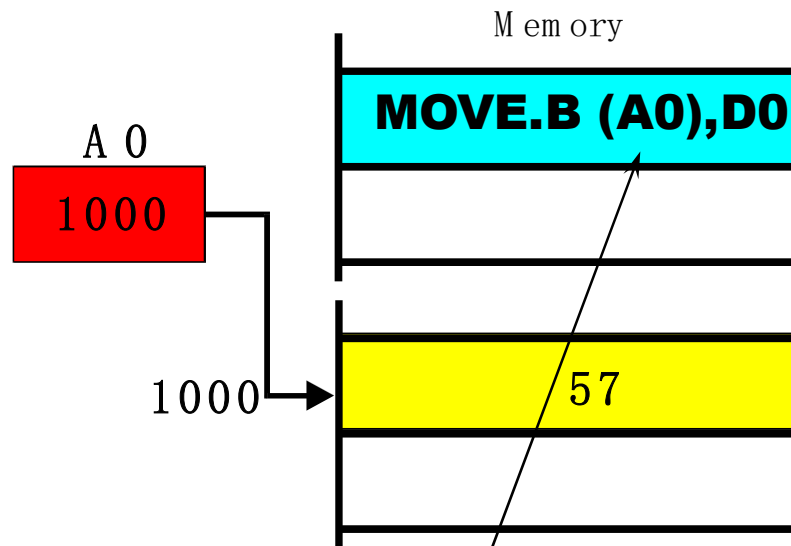
X N Z V C

- - - - -

Address Register Indirect Addressing

- L'istruzione specifica uno dei registri indirizzo
 - Il registro indirizzo specificato contiene l'indirizzo effettivo dell'operando
 - Il processore accede all'operando puntato dal registro indirizzo
 - Esempio:
 - `MOVE. B (A0), D0`
-

Address Register Indirect: funzionamento

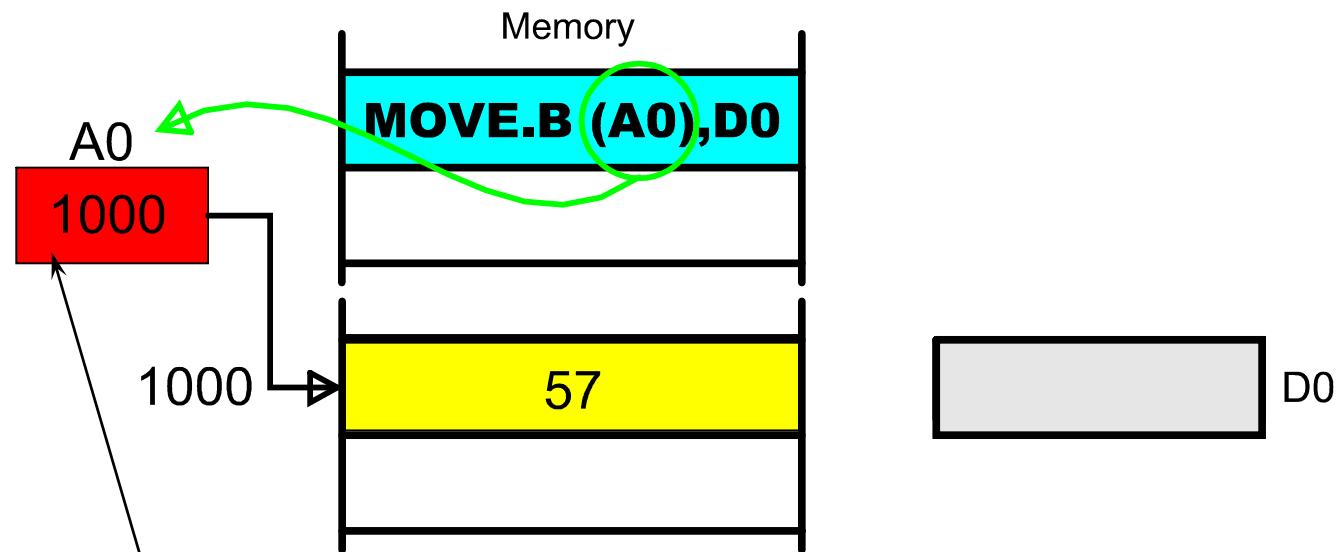


Questa istruzione significa: carica D0 con il contenuto della locazione puntata dal registro indirizzo A0



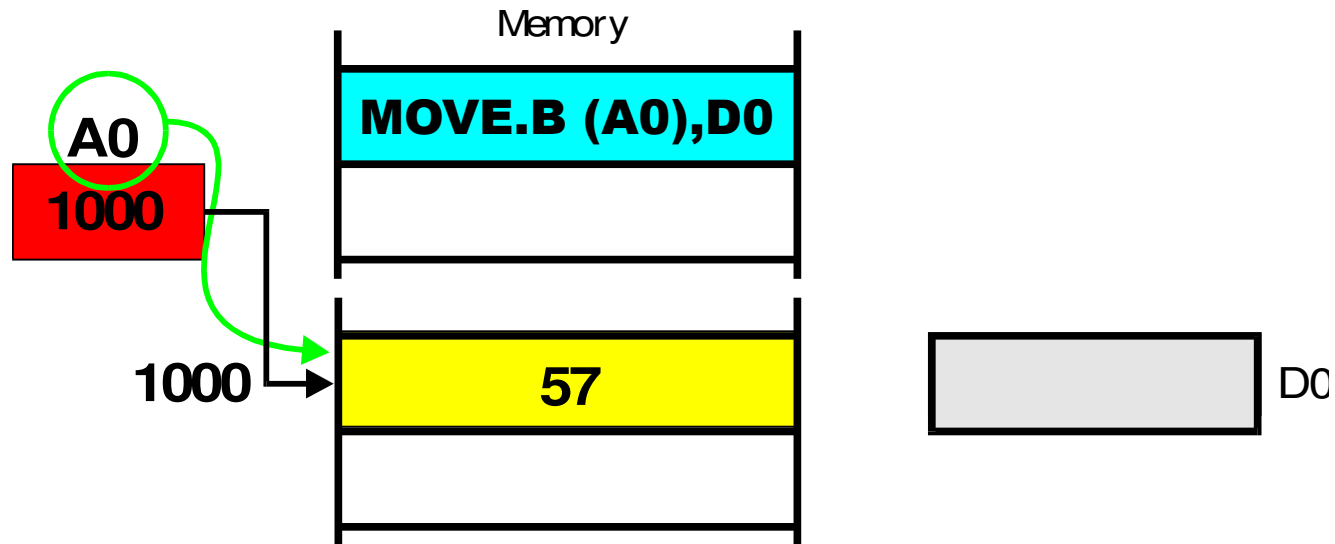
L'istruzione specifica l'operando sorgente come (A0)

Address Register Indirect: funzionamento



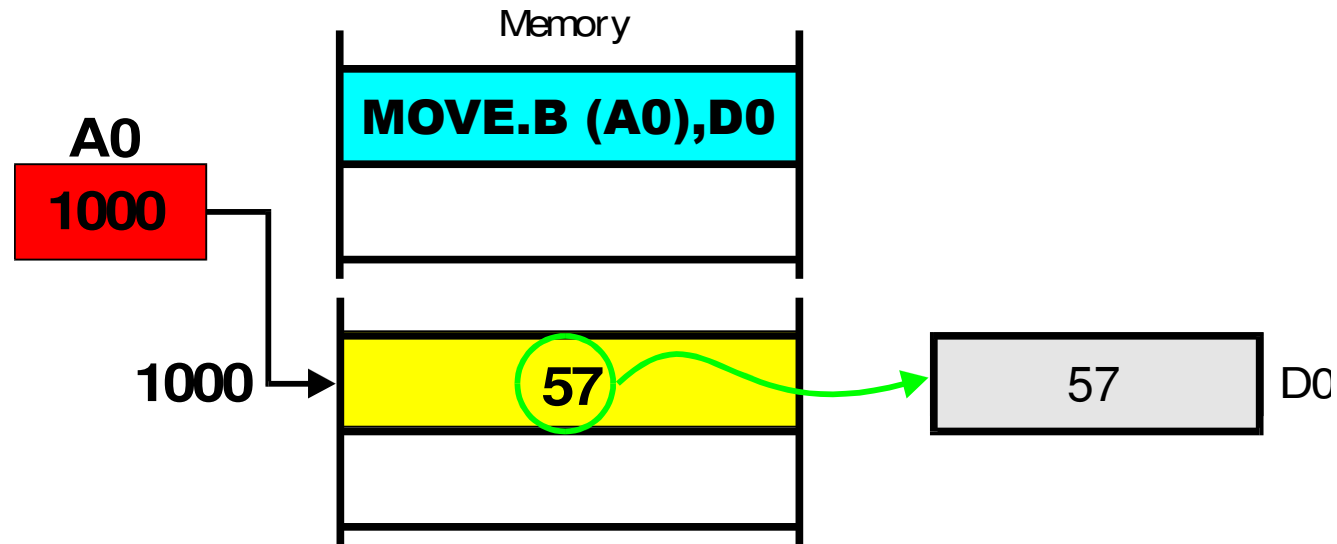
Il registro indirizzo nell'istruzione
specifica un registro indirizzo che
contiene l'indirizzo dell'operando

Address Register Indirect: funzionamento



Il registro indirizzo è usato per accedere all'operando in memoria

Address Register Indirect: funzionamento



Alla fine, il contenuto della
locazione puntata da A0 viene
copiato nel registro dati

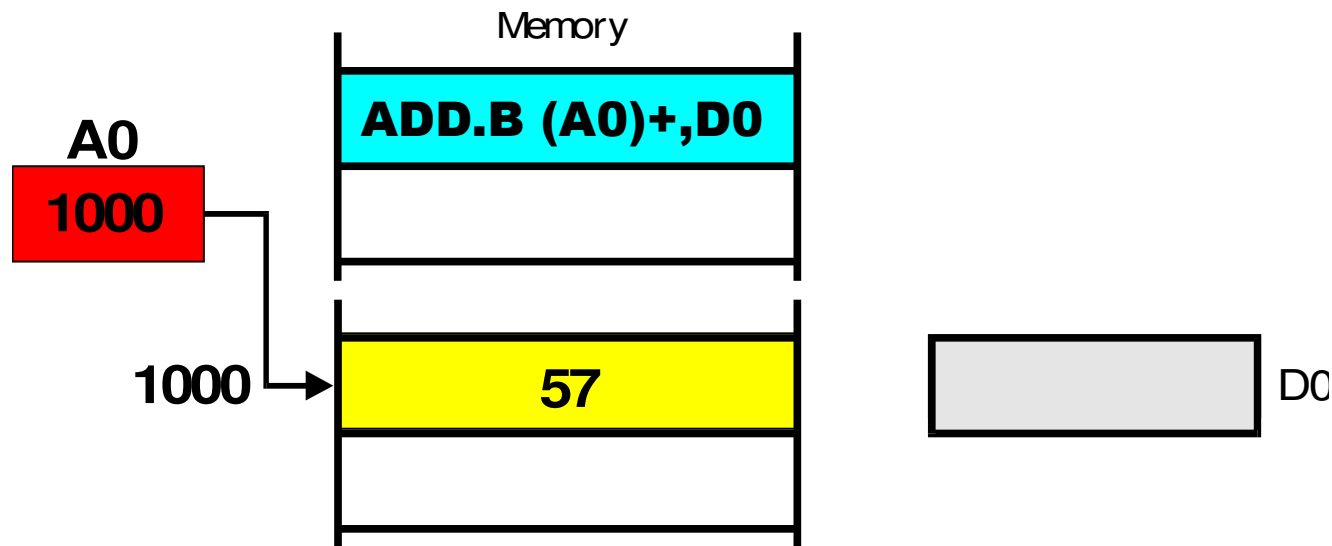
Auto-post-increment

- L'istruzione specifica uno dei registri indirizzo, usando la modalità Address Register Indirect.
 - Se il modo di indirizzamento è specificato come (An)+, il contenuto del registro indirizzo è incrementato di una quantità pari alla dimensione dell'operando *dopo l'uso* ("post-incremento")
 - Esempio:
 - MOVE.W (A0)+, D0 Usa A0 per la MOVE e poi gli aggiunge 2 (2 poiché l'accesso è di tipo .W = 2 byte). Di fatto, l'istruzione esegue un pop in D0 dallo stack puntato da A0
-

Auto-pre-decrement

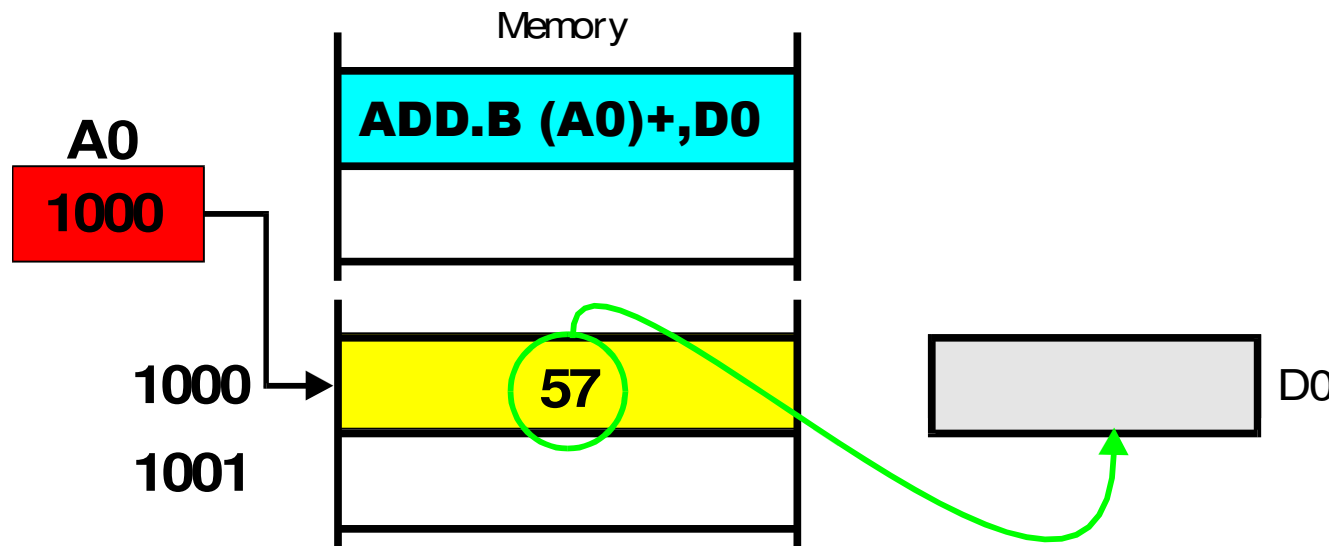
- L'istruzione specifica uno dei registri indirizzo
 - Se il modo di indirizzamento è specificato come $-(An)$, il contenuto del registro indirizzo è decrementato di una quantità pari alla dimensione dell'operando *prima dell'uso* ("pre-decremento")
 - Esempio:
 - `MOVE.W D0,-(A0)` Sottrae 2 ad A0 e poi lo usa per la MOVE (2 poiché l'accesso è di tipo `.W = 2 byte`). Di fatto, l'istruzione esegue un push di D0 sullo stack puntato da A0.
-

Auto-post-increment: funzionamento



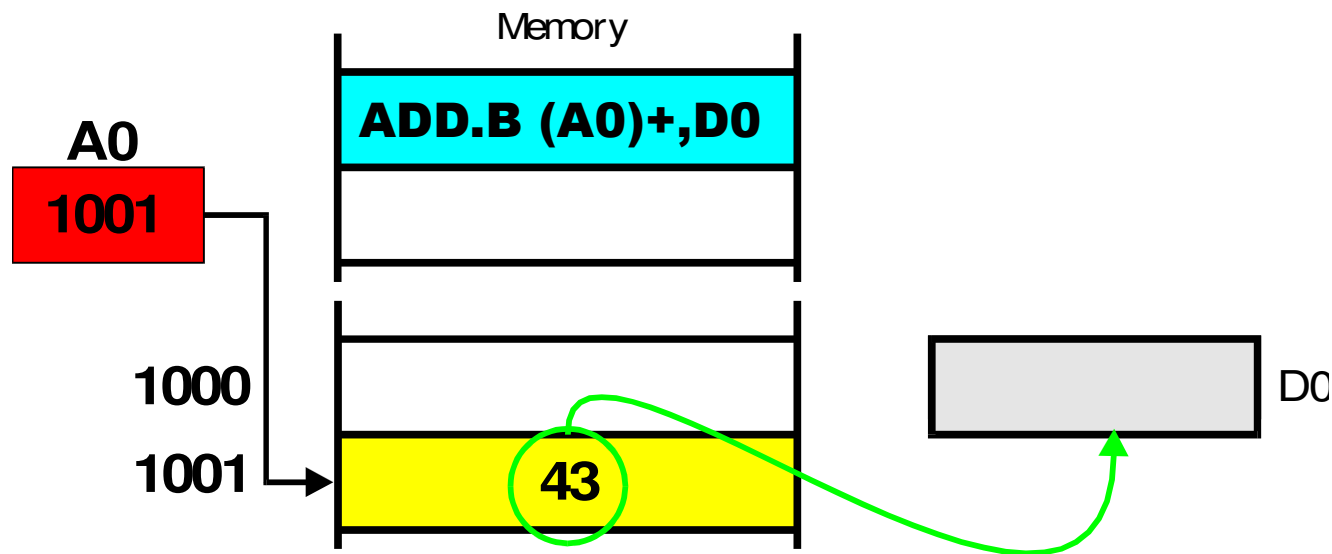
Il registro indirizzo contiene 1000
ovvero “punta” alla locazione 1000

Auto-post-increment: funzionamento



Il registro A0 viene usato per accedere alla locazione di memoria 1000 e il contenuto di questa locazione (57) viene sommato a D0

Auto-post-increment: funzionamento



Dopo che l'istruzione è stata eseguita, il contenuto di A0 viene incrementato, per puntare alla locazione successiva
