

מבנה מחשבים 046267

תרגול מס' 4

2-Level  
Branch Prediction

# מוטיבציה

- חזאי הסיעוף שנלמד עד כה לא מבחין ב"הקשר" של פקודת קפיצה מסוימת – איך הגענו אליה
- לעיתים הרצף של הקפיצות משפיע:
  - אם יש לולאה קצרה בתוך לולאה ארוכה, התחקות אחרי ההיסטוריה עשויה לעלות על התבנית
  - סדרה של הוראות סיעוף התלויות אחת בשנייה (למשל switch-case) - ניתן אולי ללמוד על התלות
  - הגעה לתנאי מנתיבים שונים בתוכנית
- התאמה בין רצף הקפיצות לחיזוי עובד סטטיסטי...

# קישור בין רצף לחיזוי

- ישנם שני סטים – טבלאות:

– סט של היסטוריות הכרעות סיעוף – History  
(מסיכה של  $n$  ביטים – 0/1 עבור  $n$  הכרעות סיעוף)

– סט של מצבים (מכונת מצבים) – State

- ישנו מיפוי בין שני הסטים – על כן נקרא **2-level**

- במקרה הפשוט:

– במקום להחזיק במכונת מצבים אחת לכל הוראת סיעוף, מחזיקים  $2^n$  מכונות מצבים

– בוחרים במכונת חיזוי מבין  $2^n$  בהתאם לערך מסיכת ההיסטוריה באורך  $n$

# דוגמה פשוטה

Branch PC

Dest. PC	History
	101

Prediction state machines

01
10
11
00
11
10
10
01

# איפה ה-catch?

- רוצים להחזיק יותר מכונות מצבים ← יותר זיכרון
- מנגנון מסובך יותר ← עשוי לקחת יותר זמן ולצרוך יותר משאבים

- למרות זאת, במעבדים מודרניים המחיר משתלם:
  - על מנת לתכנן עבור מחזור שעון קצר יותר
  - ← pipeline עמוק יותר
  - ← כל חיזוי שגוי "יקר" יותר (יותר פקודות נזרקות)

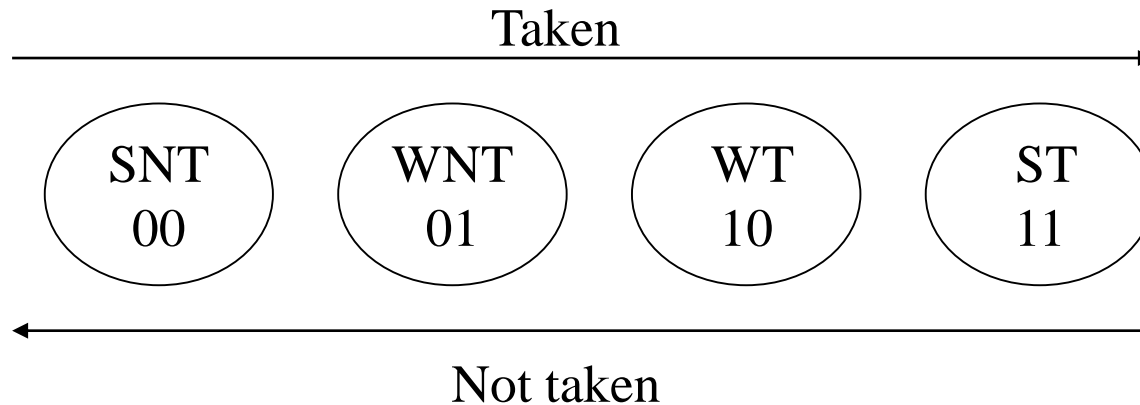
# BHR: Branch History Register

- בכל רגע נתון מחזיקים ב-**shift register** בן  $n$  ביטים אשר מציין את ההיסטוריה (0 ל-not taken ו-1 ל-taken), למשל עבור 5 ביטים:



# איך זה עובד?

- ישנה טבלה של מכונות מצבים, למשל 2 bit counter:



- אם יש לנו **BHR** בן  $n$  ביטים, אז גודל הטבלה  $2^n$
- בוחרים בכניסה המתאימה ע"י ערך ה-BHR, חוזים לפי הערך שנמצא שם, ולבסוף כשיודעים את התוצאה מעדכנים את אותה המכונה בהתאם

# Example: The initialization phase

First level: shift register that keeps the history of the  $n$  last branches

1	1	1	0
---	---	---	---

ST	0
ST	1
WT	2
ST	3
WT	4
WT	5

We update the table based on current state (0) and modify the state AFTER the outcome is known

WT	10
WT	11
WT	12
WT	13
WT	14
WT	15

Second level: prediction table that predicts for every history state if the direction should be taken or not taken

```
x=0;
```

```
for (i=100; i!=0; i--)
```

```
    for (j=4; j!=0;j--)
```

```
        x=x+j+i;
```



```
100      sub r10,r10,r10
```

```
104      movi r9, 100
```

```
108 L1:movi r8,4
```

```
112 L2:add r10,r10,r9
```

```
116      add r10,r10,r8
```

```
120      subi r8,r8,1
```

```
124      if (r8 != r0) L2
```

```
128      subi r9,r9,1
```

```
132      if (r9 != r0) L1
```

21  
3





# Example

BHR	History
14	1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0
13	1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0
11	1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0
7	1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0
14	1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0

- אם נסתכל בערכי BHR האפשריים עבור תוכנית זו, נבחין שעבור הערכים 11,13,14 הסיעוף יילקח תמיד ועבור הערך 7 הוא לא יילקח
- אם רצף של היסטוריות חוזר על עצמו והחיזוי לא משתנה עבור כל אחת מתבניות היסטוריה, נאמר שהמערכת במצב יציב

# סוגי BHR

## • Global BHR

ניתן להחזיק BHR אחד גלובלי (עבור כל פקודות הסיעוף)  
ואז ההיסטוריה היא כללית  
(עשוי להיות יעיל בתפיסת תלויות בין הוראות branch)

## • Per Branch (Local) BHR

לחילופין, BHR לכל הוראת סיעוף ואז ה-BHR לוקאלי  
(עשוי לעלות על תבנית חוזרת של הוראות branch - למשל  
לולאות מקוננות)

# סוגי טבלת מכונות החיזוי

## • Global Table

ניתן להחזיק בטבלה אחת גלובלית ובכך לחסוך במקום ולאפשר אולי BHR-ים ארוכים יותר (שימו לב שהטבלה גדלה אקספוננציאלית)

## • Per Branch (Local) Table

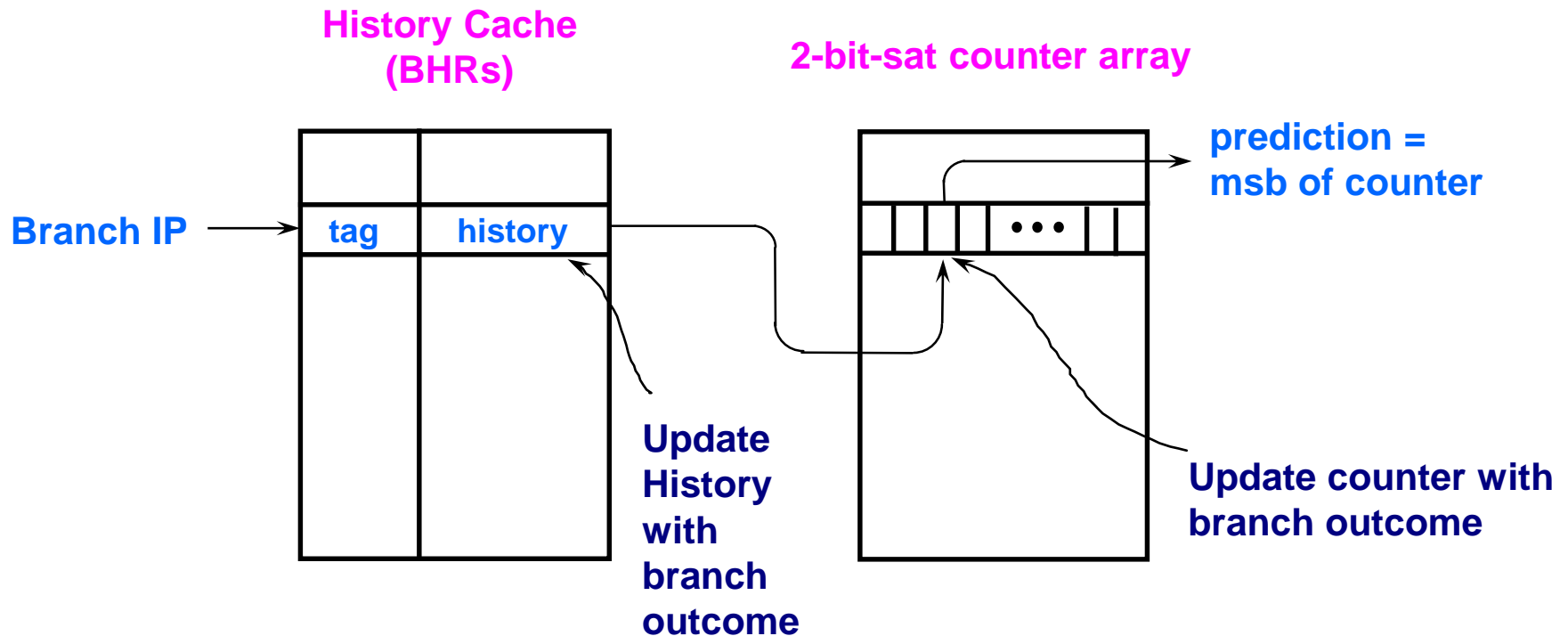
להחזיק טבלה לוקאלית לכל הוראת branch

# L2 Predictor

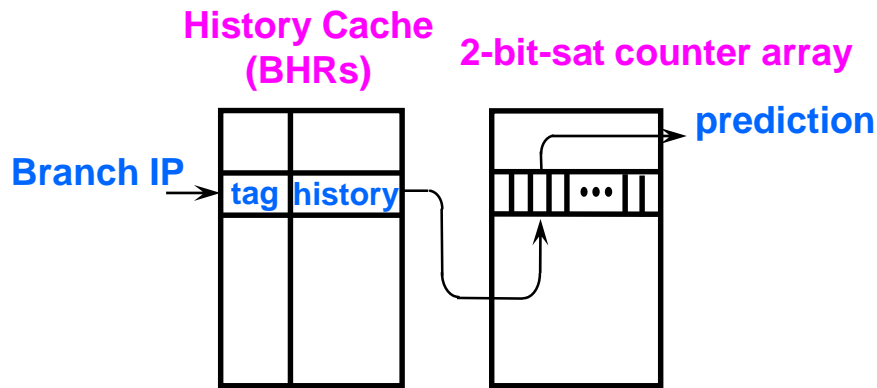
- במקרה של היסטוריה ו/או טבלאות חיזוי לוקאליות, נחזיק טבלה עם הערכים המתאימים
- הכניסה המתאימה תחזיק את הכתובת של הוראת ה-branch (שדה ה-tag)
- אם ההיסטוריה לוקאלית אז את ההיסטוריה של אותה פקודה
- אם טבלאות החיזוי לוקאליות אז את הטבלה המתאימה לפקודה
- הרחבת העיקרון של BTB רגיל

ובמילים אחרות...

# Local Predictor / Local Counter Array



# טבלה ו-BHR לוקלים



- נניח שברשותנו טבלת היסטוריות בת 1024 כניסות, ואנו לוקחים היסטוריה של 4 הוראות.

- כמו כן נניח שכתובת היא בת 32 סיביות וכל ההוראות הן aligned כך שניתן להשמיט את שתי הסיביות ה-lsb.

- מהו גודל החזאי?

**The predictor size:**

$$\#entries * (\text{tag\_size} + \text{target\_size} + \text{history\_size} + 2 * 2^{\text{history\_size}})$$

$$\#entries = 1024$$

$$\text{tag\_size or target\_size} = 32 - 2 = 30 \text{ bit} , \quad \text{history\_size} = 4$$

$$\Rightarrow \text{size} = 1024 * (30 + 30 + 4 + 2 * 2^4) = 96 \text{ K bits}$$

# קטע קוד

```
for (i=100; i>0; i--)  
    for (j=2; j<5; j++)  
        if (i%j == 0) ...
```

---

```
    addi      r5, r0, 5
```

```
    addi      r1, r0, 100
```

```
L1: addi      r2, r0, 2
```

```
L2: mod       r3, r1, r2
```

```
    bne       r3, r0, ENDIF
```

```
...
```

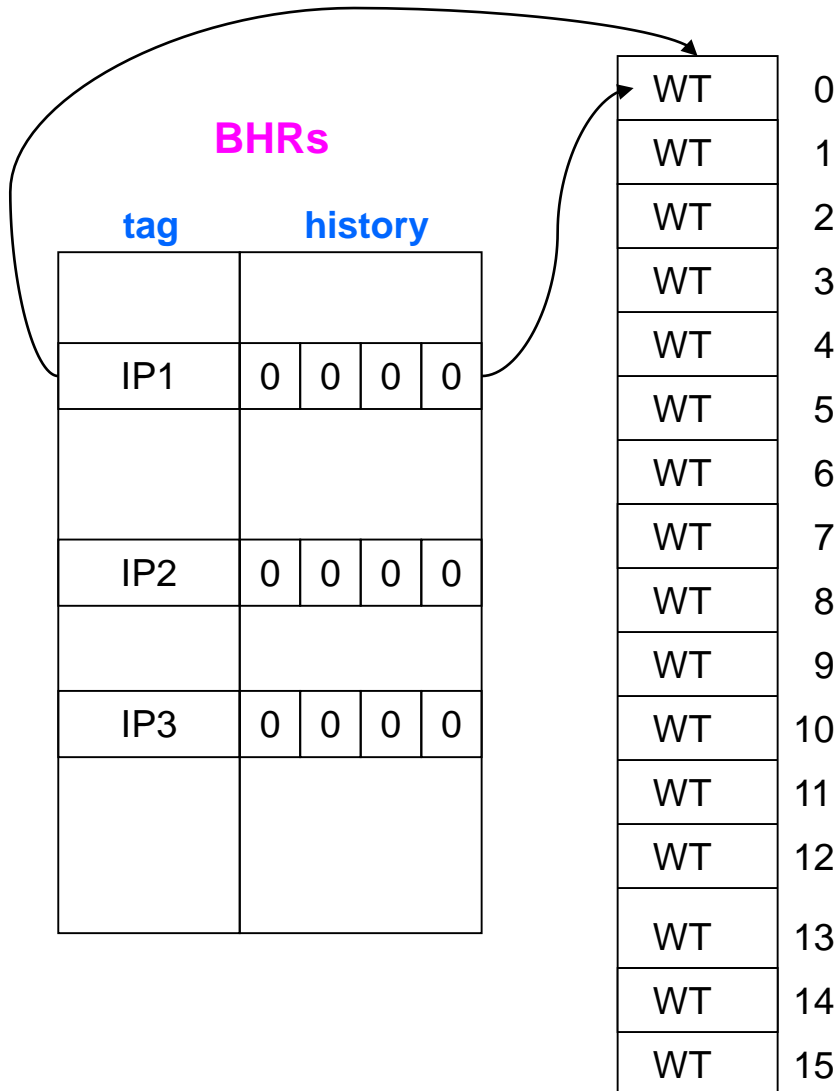
```
ENDIF: addi    r2, r2, 1
```

```
    bne       r2, r5, L2
```

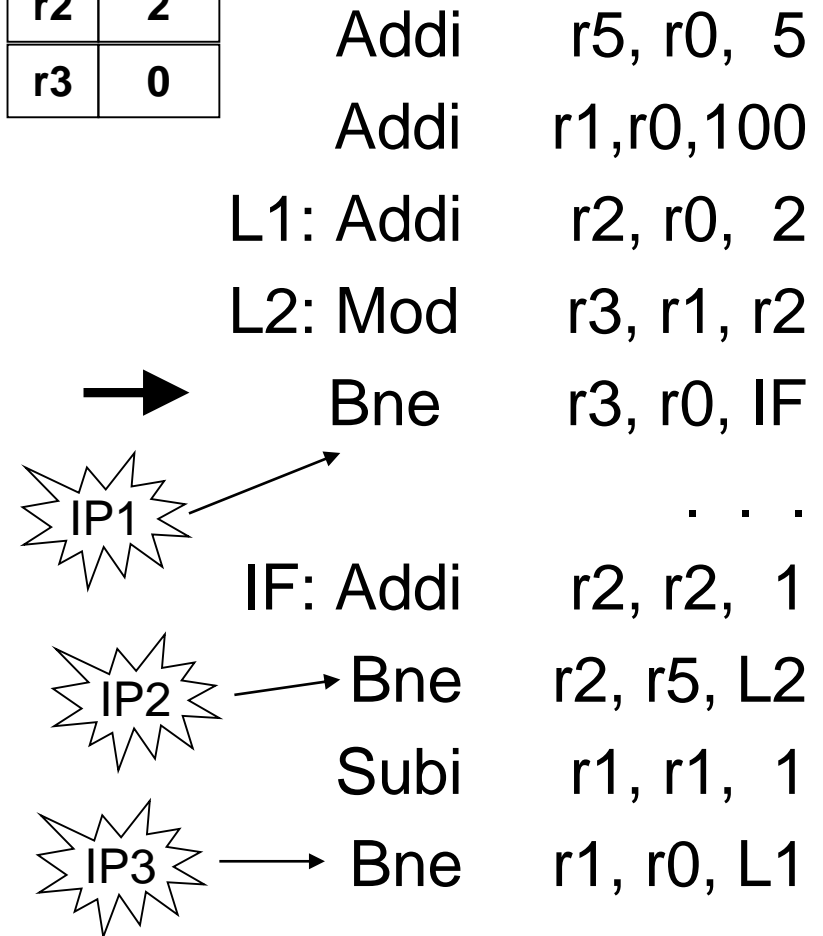
```
    subi      r1, r1, 1
```

```
    bne       r1, r0, L1
```

# דוגמת הרצה:

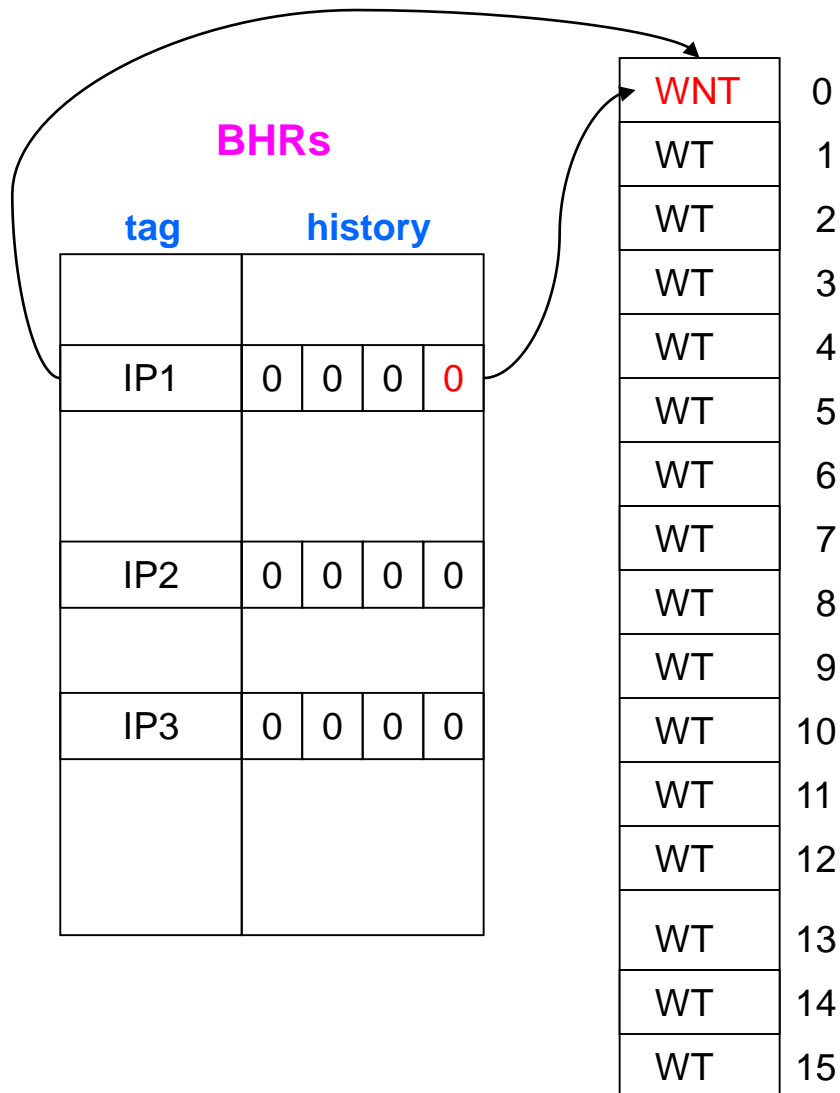


r1	100
r2	2
r3	0





# טעות בחיזוי (לא הייתה קפיצה)

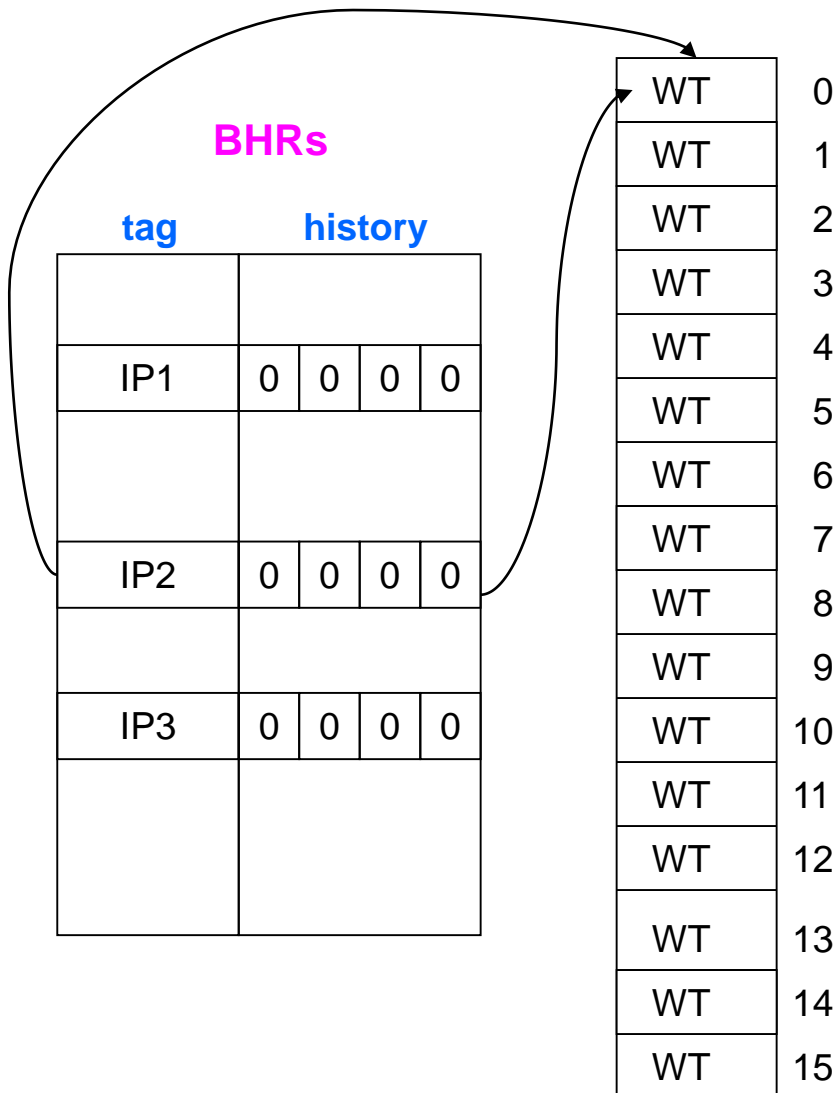


r1	100
r2	2
r3	0



```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod    r3, r1, r2
        Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
    
```



r1	100
r2	3
r3	0

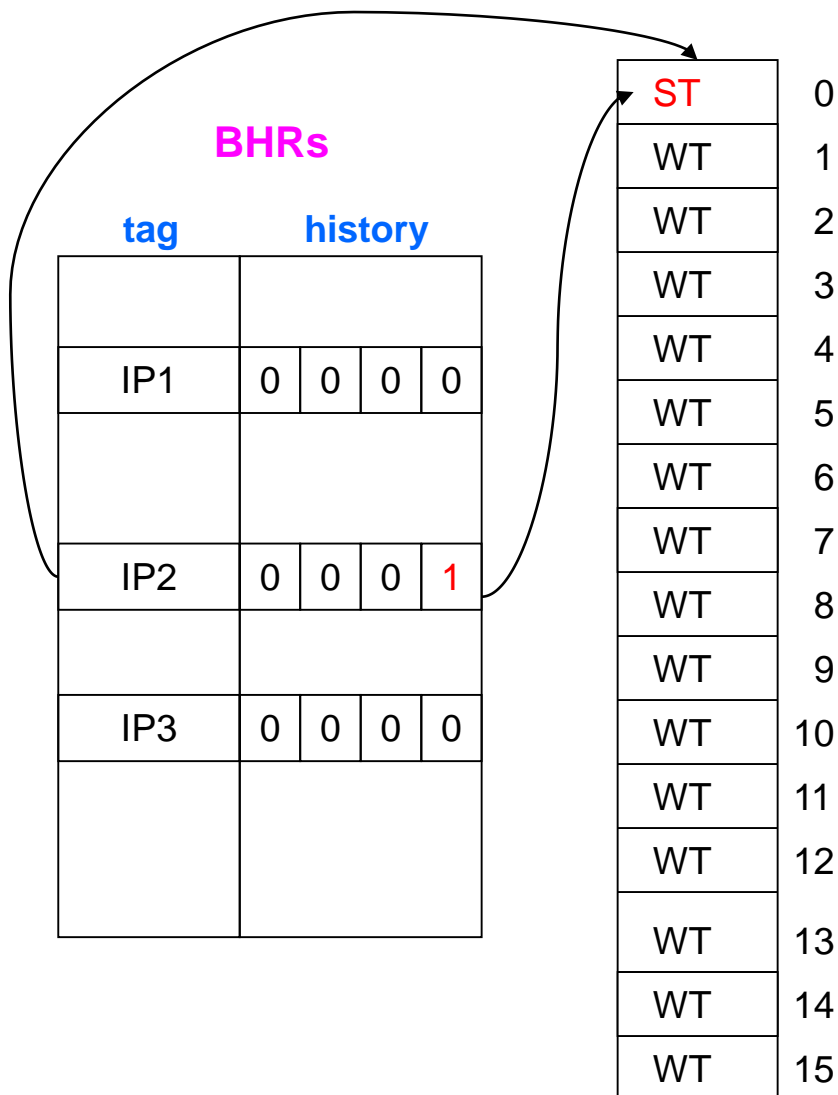
```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod    r3, r1, r2
Bne     r3, r0, IF
. . .
IF: Addi    r2, r2, 1
      Bne    r2, r5, L2
      Subi    r1, r1, 1
      Bne    r1, r0, L1

```

→

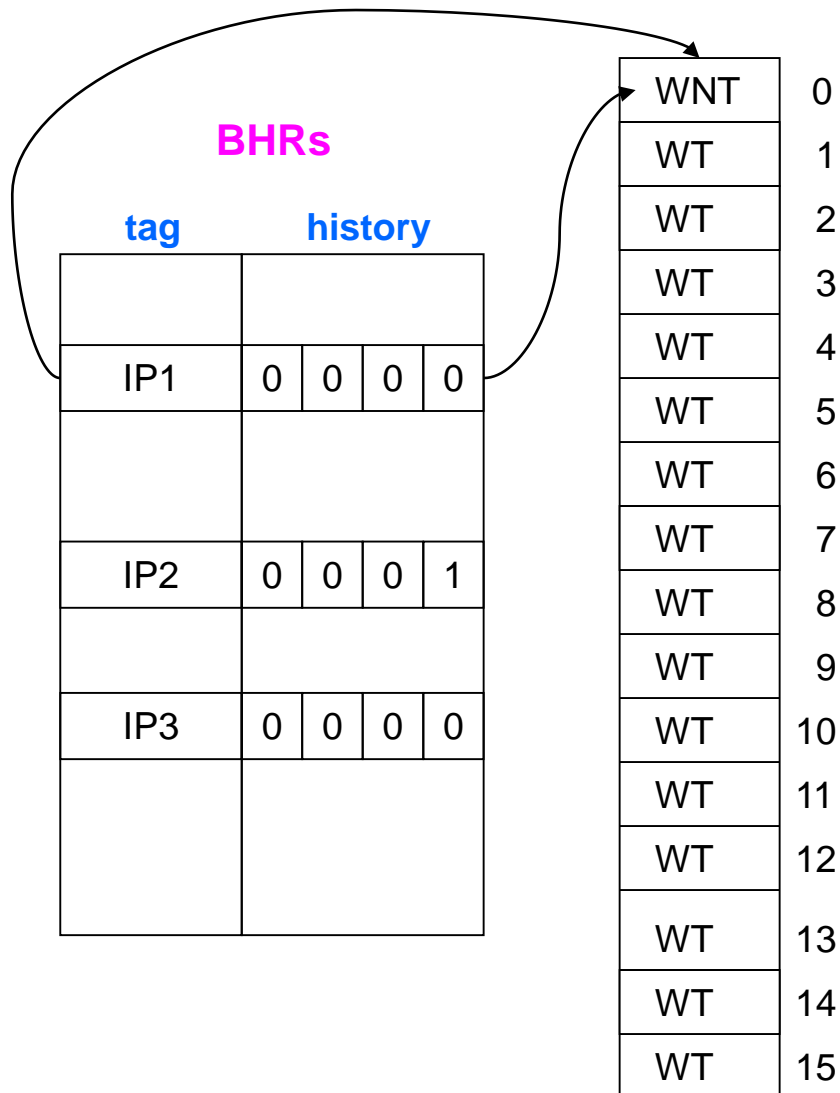
# חיזוי נכון (הייתה קפיצה)



r1	100
r2	3
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 L2: Mod r3, r1, r2  
 Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1





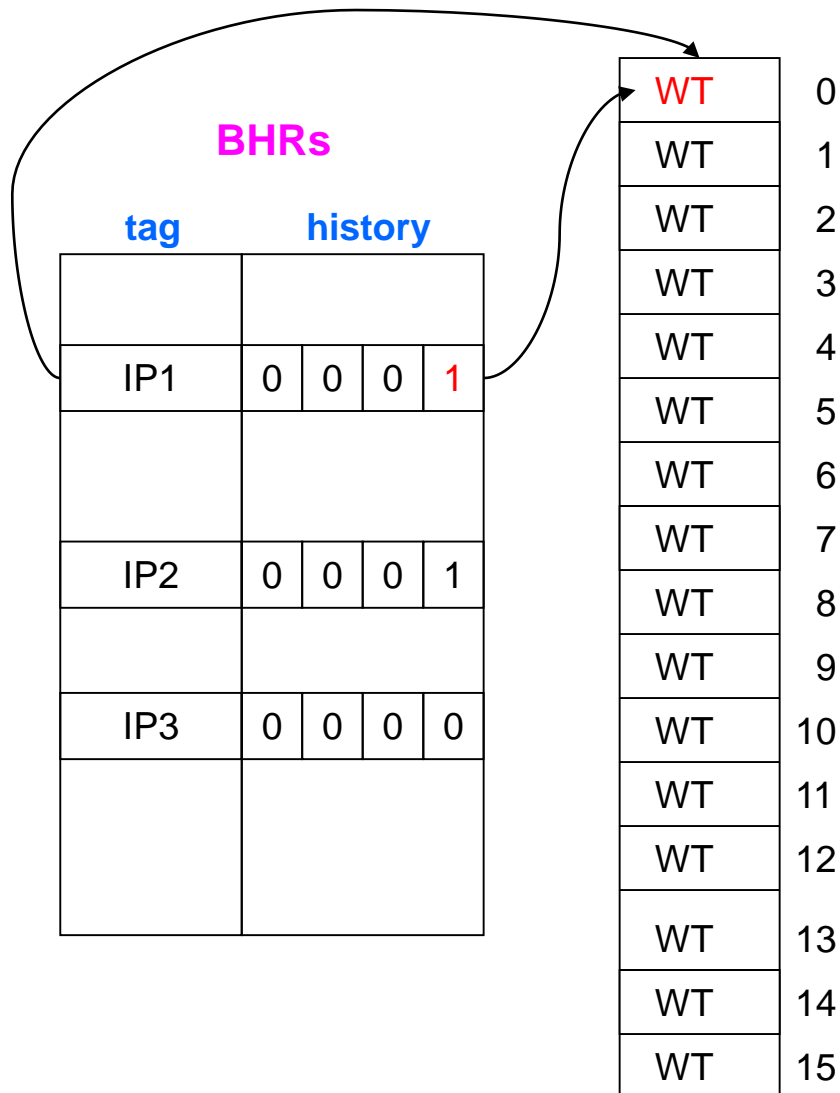
r1	100
r2	3
r3	1



```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod   r3, r1, r2
Bne     r3, r0, IF
. . .
IF: Addi    r2, r2, 1
      Bne   r2, r5, L2
      Subi   r1, r1, 1
      Bne   r1, r0, L1
  
```

# טעות בחיזוי (הייתה קפיצה)

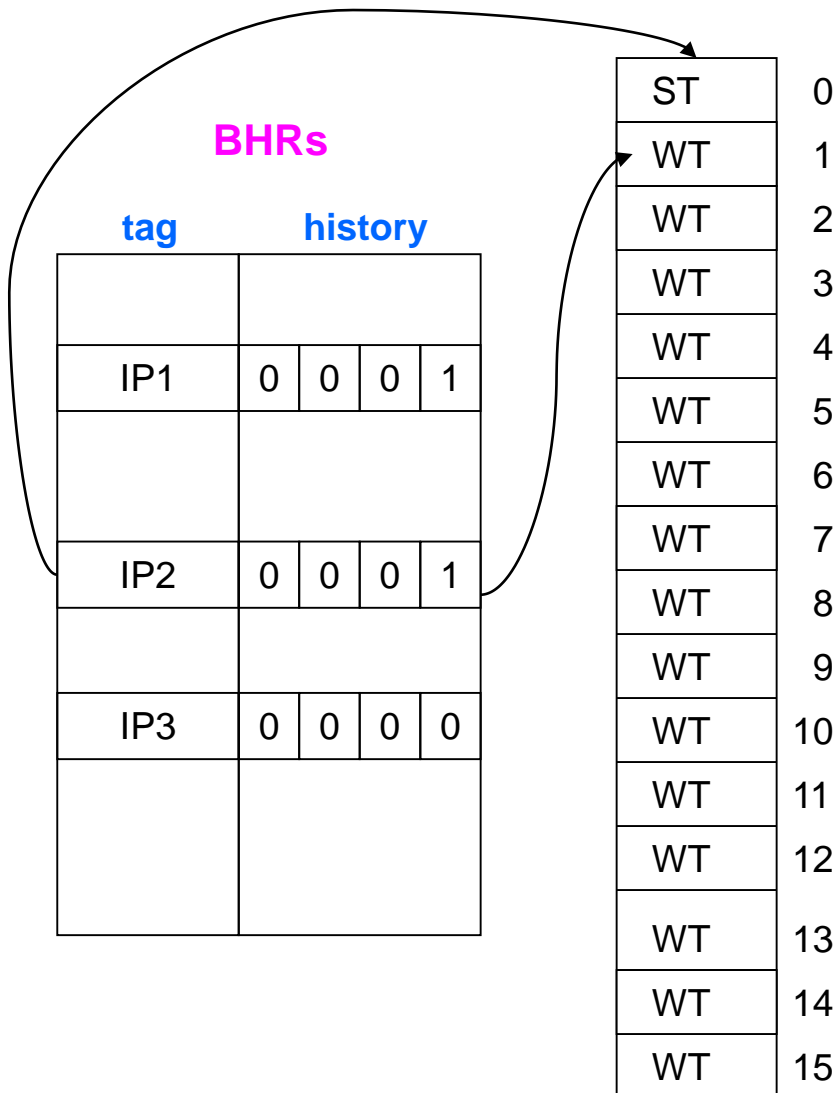


r1	100
r2	3
r3	1



```

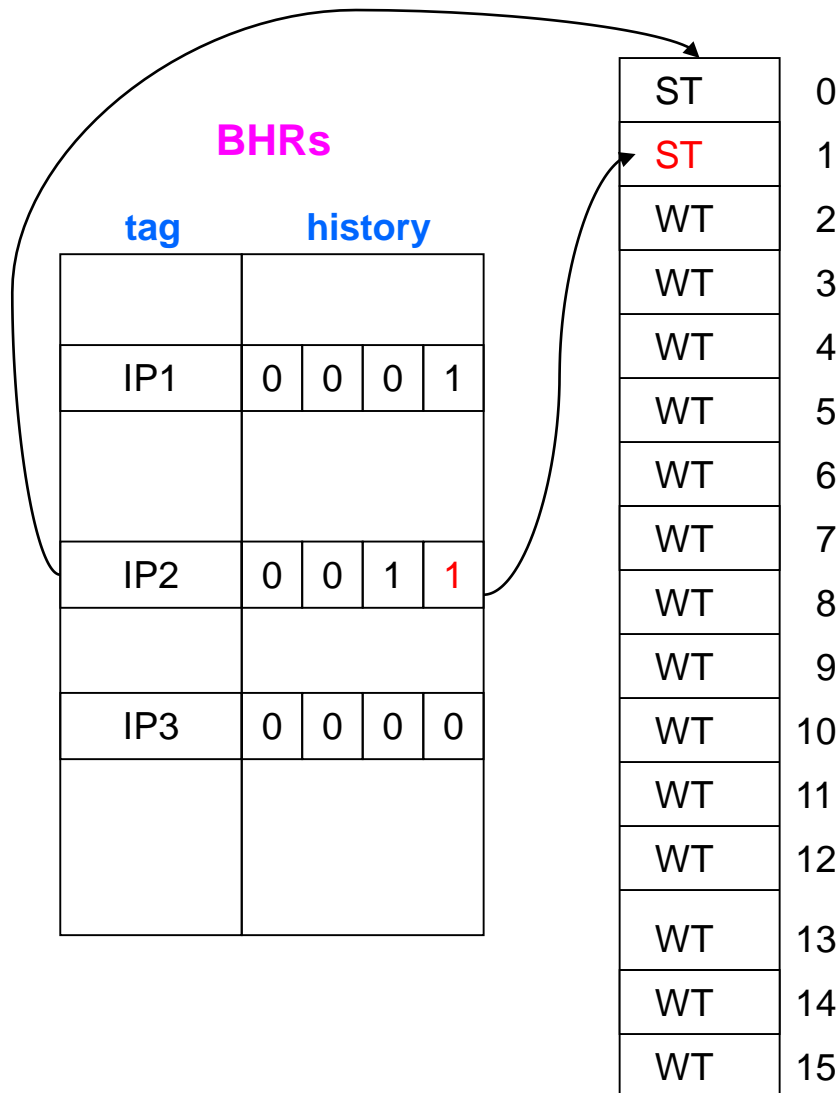
Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod    r3, r1, r2
        Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
    
```



r1	100
r2	4
r3	1

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 L2: Mod r3, r1, r2  
 Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1

# חיזוי נכון (הייתה קפיצה)

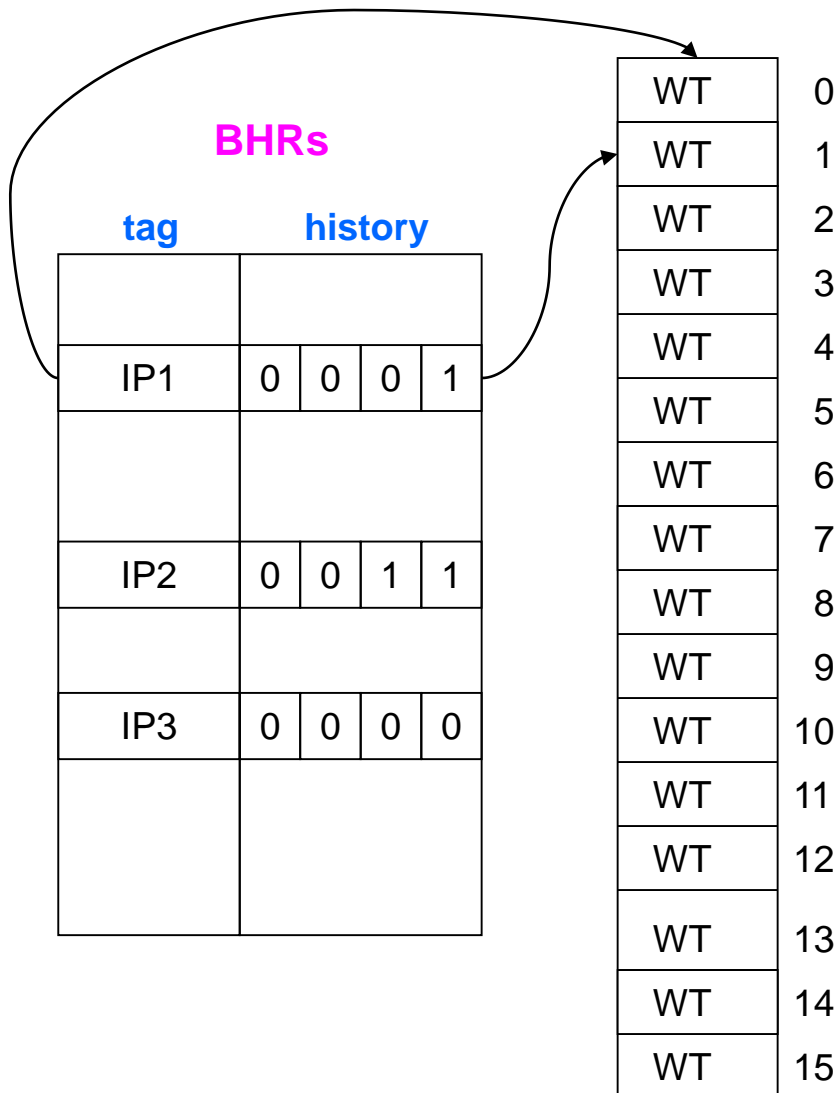


r1	100
r2	4
r3	1

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod    r3, r1, r2
        Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
    
```





r1	100
r2	4
r3	0



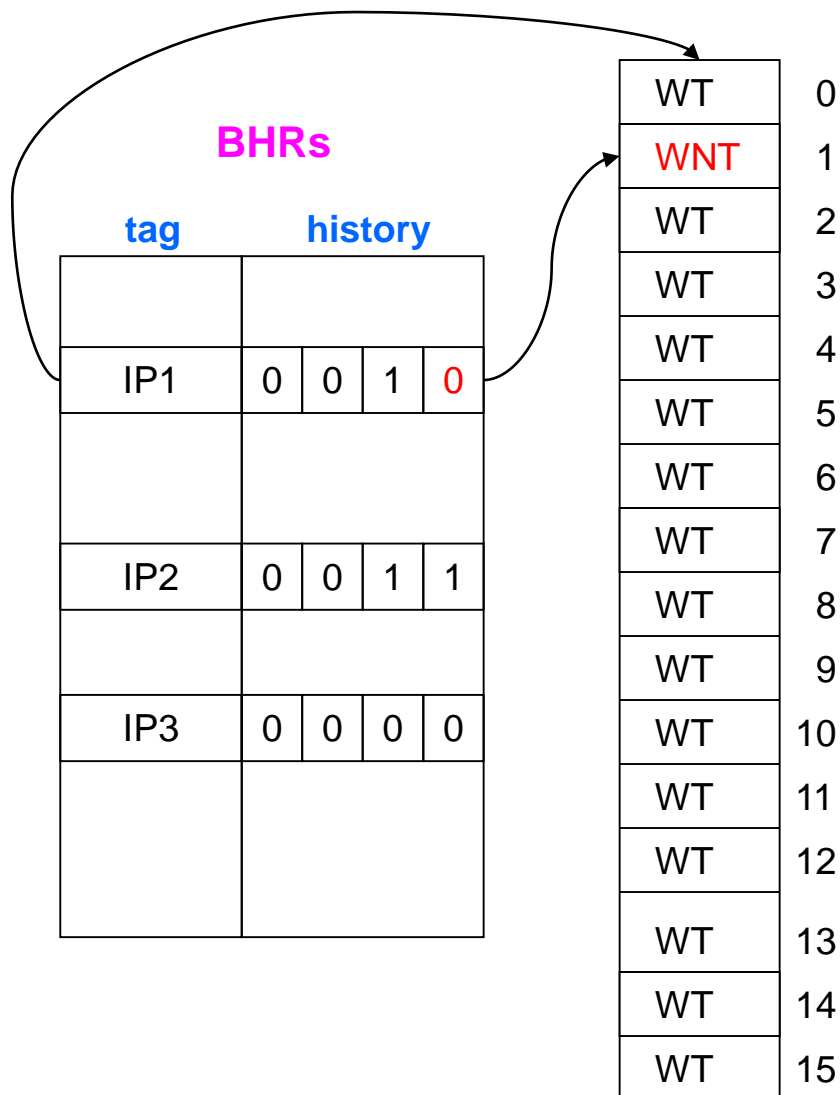
```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod    r3, r1, r2
Bne     r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
      Bne    r2, r5, L2
      Subi    r1, r1, 1
      Bne    r1, r0, L1

```

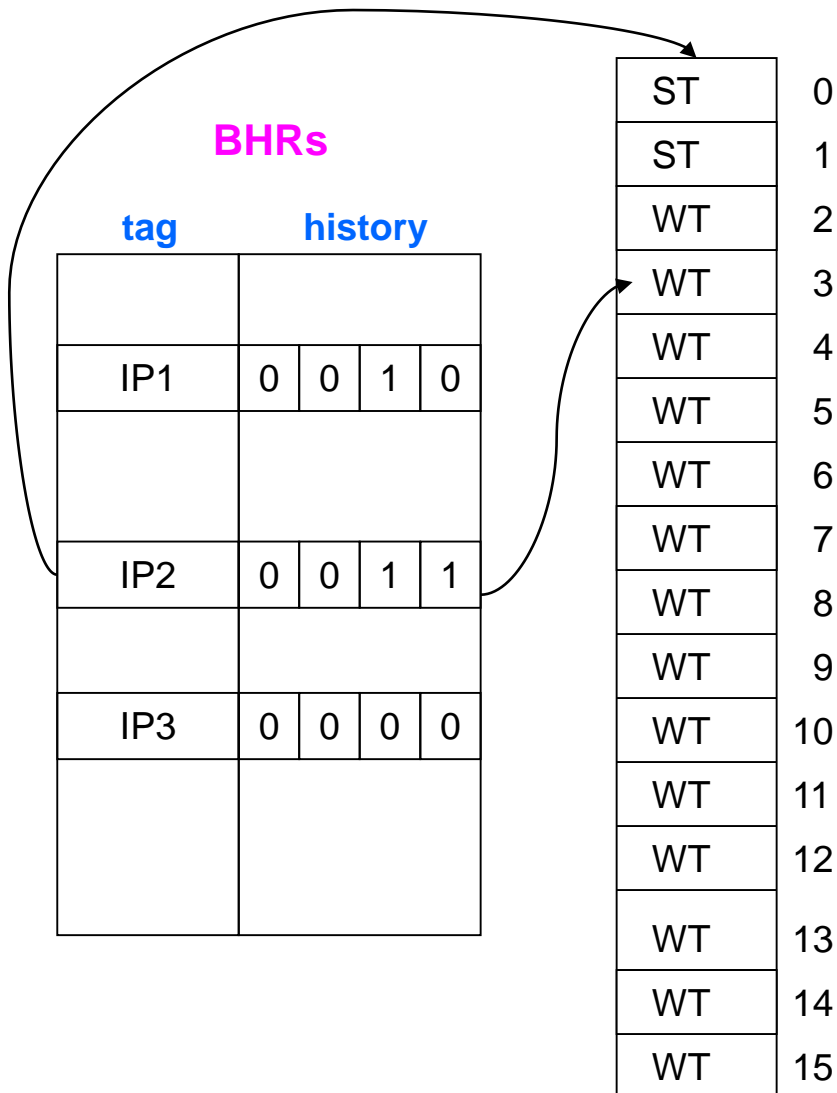


# טעות בחיזוי (לא הייתה קפיצה)



r1	100
r2	4
r3	0

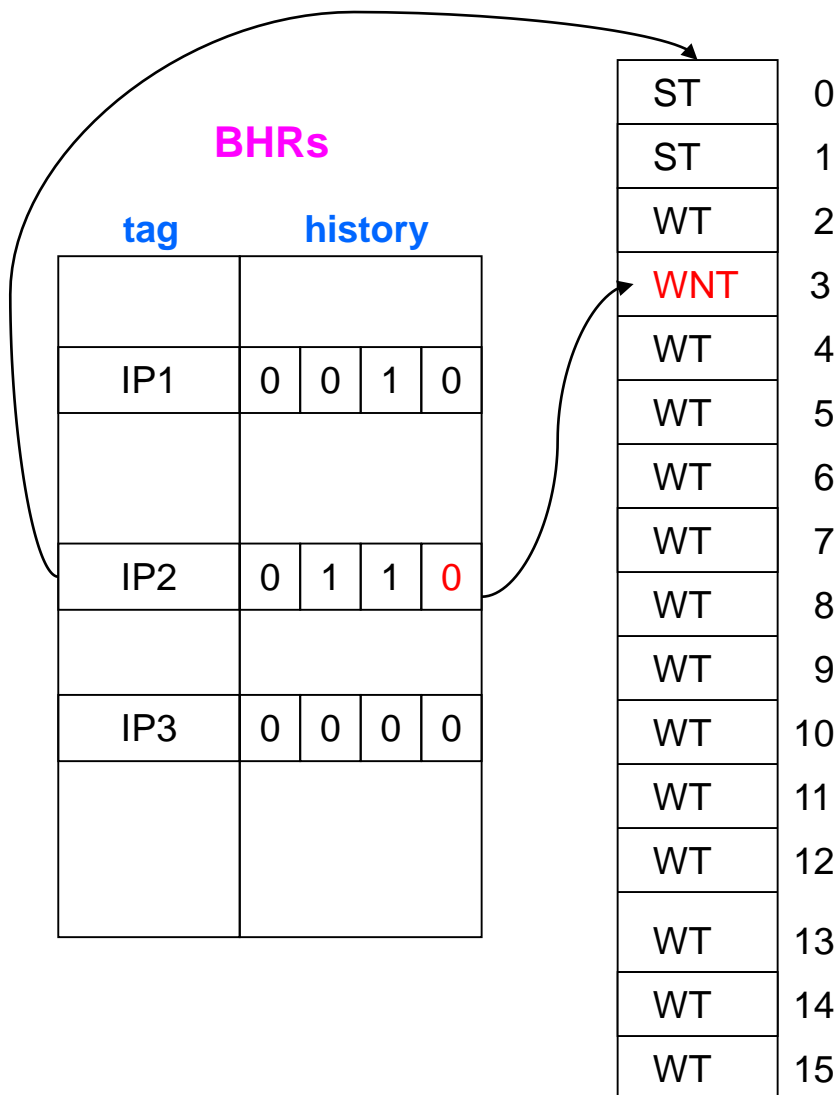
Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 L2: Mod r3, r1, r2  
 Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1



r1	100
r2	5
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 L2: Mod r3, r1, r2  
 Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1

# טעות בחיזוי (לא הייתה קפיצה)

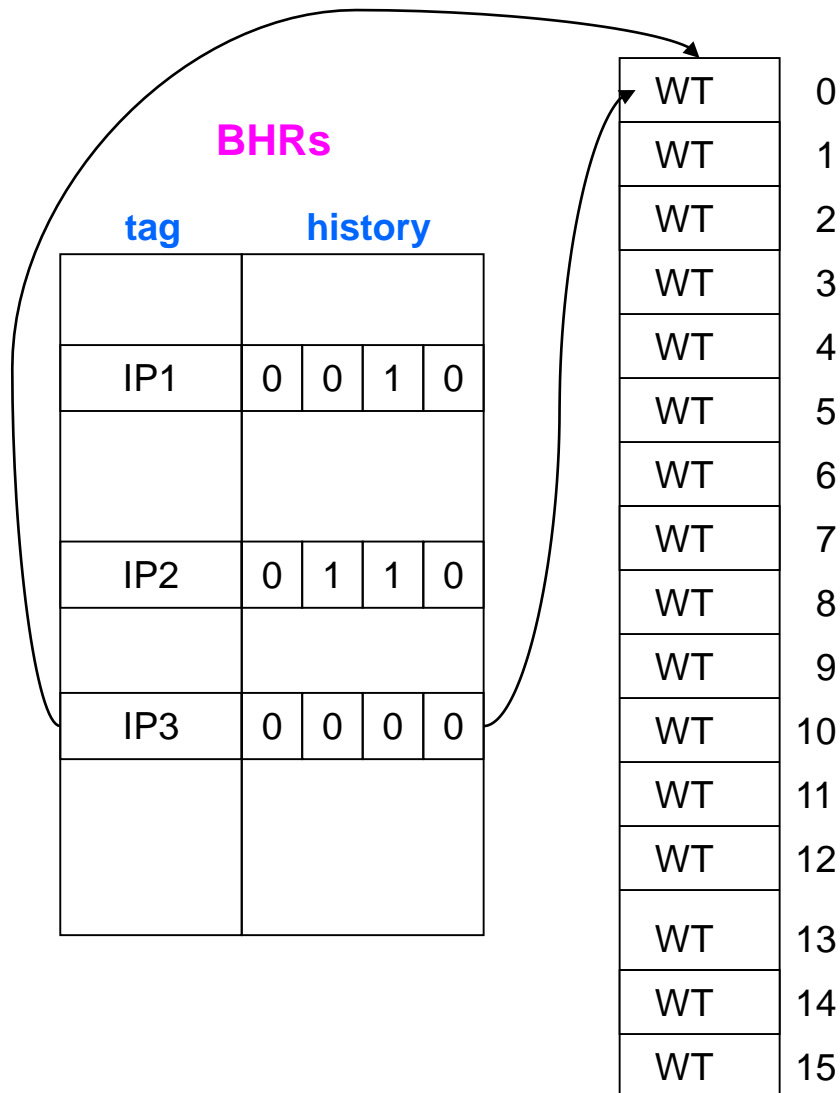


r1	100
r2	5
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod    r3, r1, r2
        Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
    
```





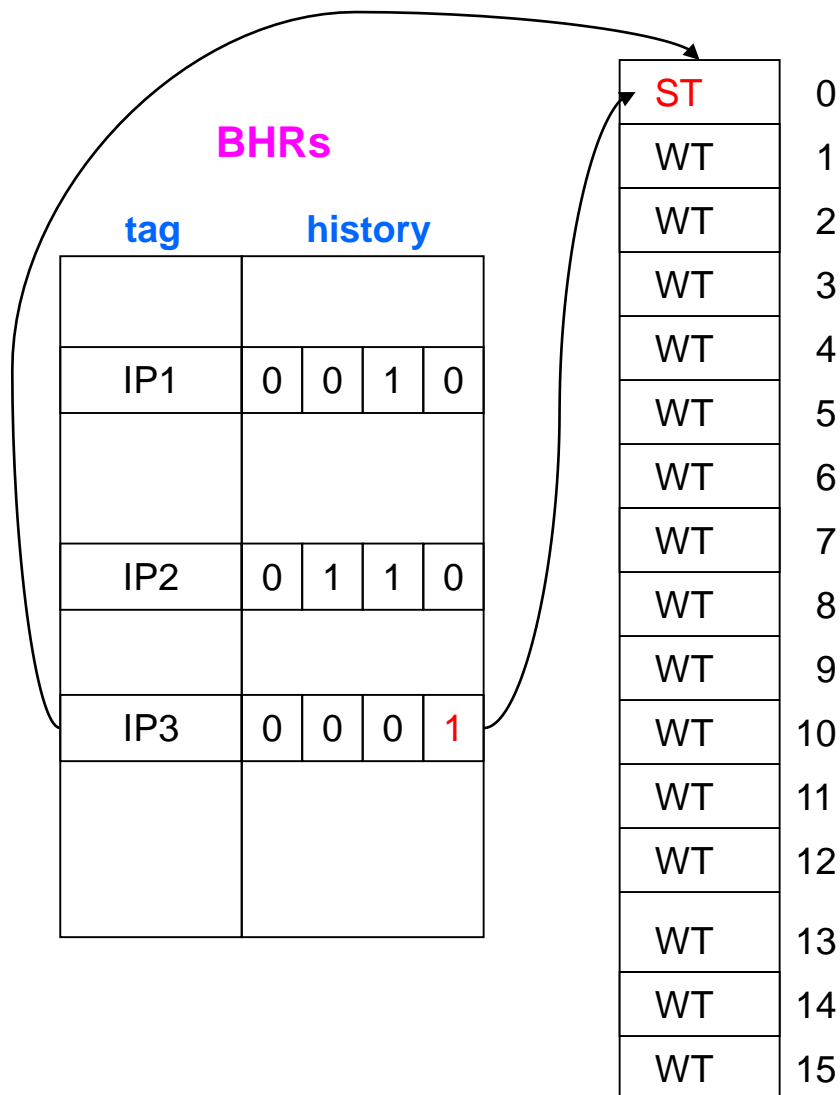
r1	99
r2	5
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod   r3, r1, r2
Bne     r3, r0, IF
. . .
IF: Addi    r2, r2, 1
      Bne    r2, r5, L2
      Subi    r1, r1, 1
      Bne    r1, r0, L1
  
```

→

# חיזוי נכון (הייתה קפיצה)



r1	99
r2	5
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
L2: Mod   r3, r1, r2
        Bne   r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne   r2, r5, L2
        Subi   r1, r1, 1
        Bne   r1, r0, L1
    
```

→

# טבלה ו-BHR גלובליים

- נשים לב שכעת אנו משתמשים ב-BHR יחיד, וכן בטבלה בודדת.
- אם נניח שבדיקת כתובת הקפיצה מתבצעת בנפרד ב-BTB (כמו שבעצם הנחנו גם קודם), וכן שאנו רוצים היסטוריה של 4 הוראות. מהו גודל הזיכרון הדרוש?  
גודל החזאי:

$$\#entries * (tag\_size + target\_size) + (history\_size + 2 * 2^{history\_size})$$

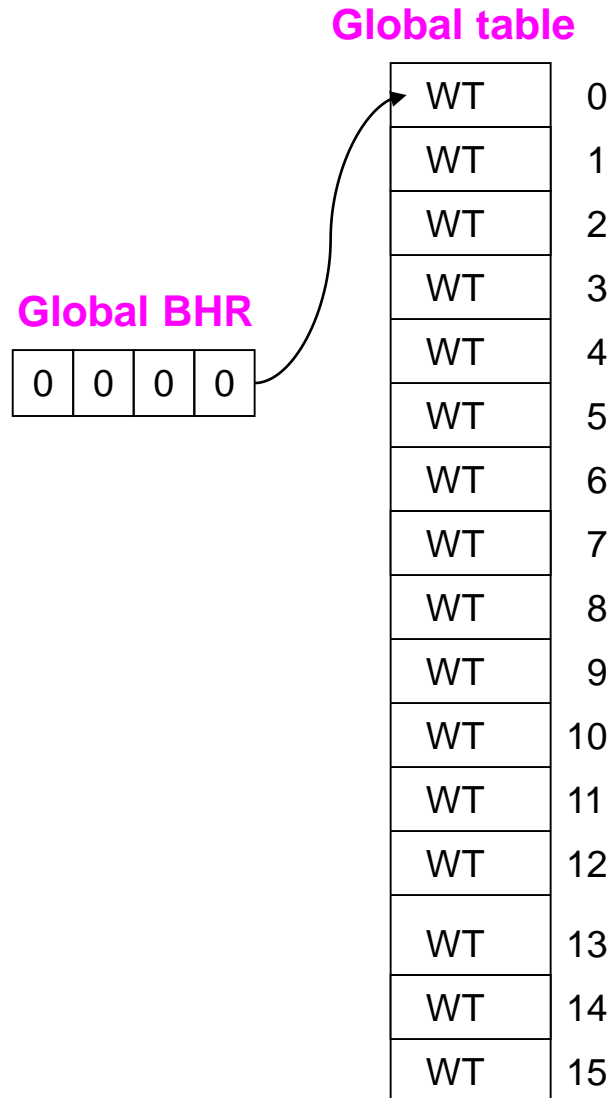
$$history\_size = 4$$

$$\rightarrow size = 1024 * (30 + 30) + (4 + 2 * 2^4) = 60Kb + 36 \text{ bits}$$

vs. 96Kb for local BHR and predictors tables

$$\rightarrow \text{Save } \sim 36Kb$$

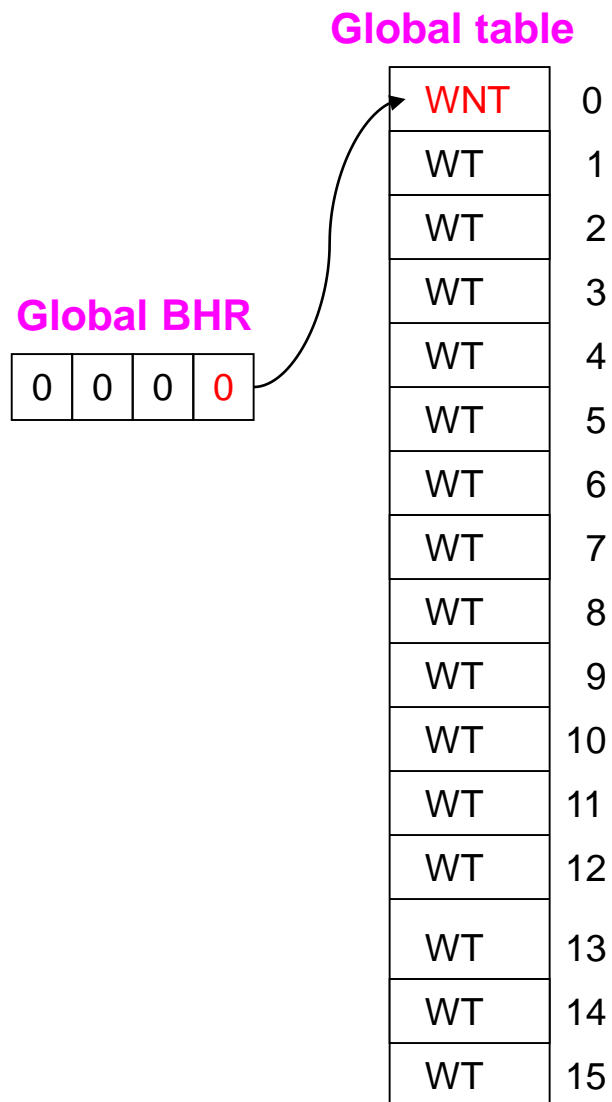
# דוגמת הרצה:



r1	100
r2	2
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 → L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IP1 → IF: Addi r2, r2, 1  
 IP2 → Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 IP3 → Bne r1, r0, L1

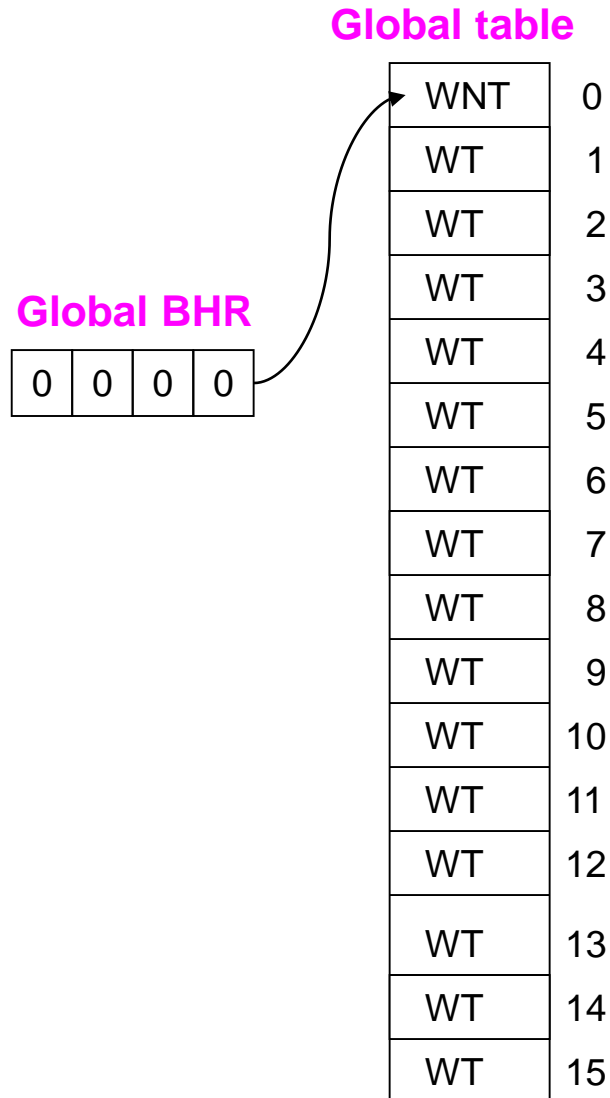
# טעות בחיזוי (לא הייתה קפיצה)



r1	100
r2	2
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 → L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1





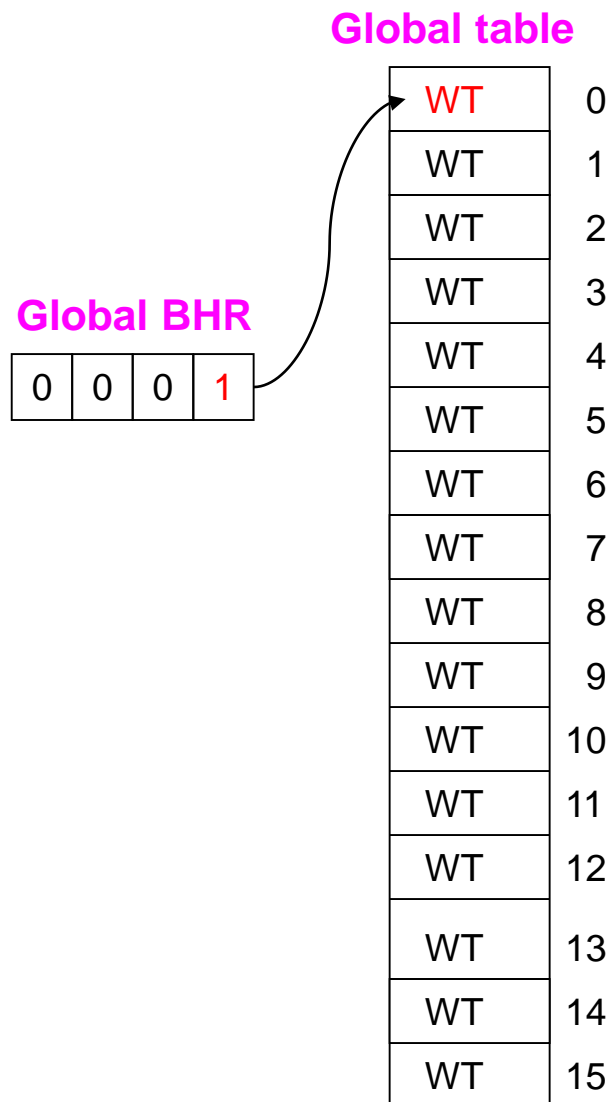
r1	100
r2	3
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
Mod     r3, r1, r2
L2: Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
  
```



# טעות בחיזוי (הייתה קפיצה)

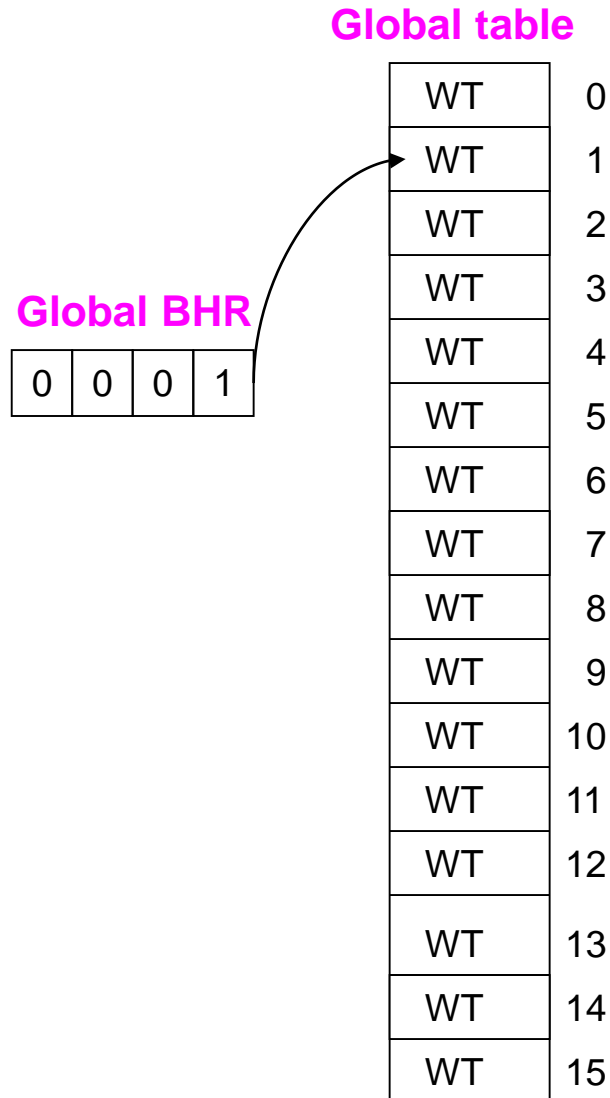


r1	100
r2	3
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
        Mod    r3, r1, r2
L2: Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
    
```

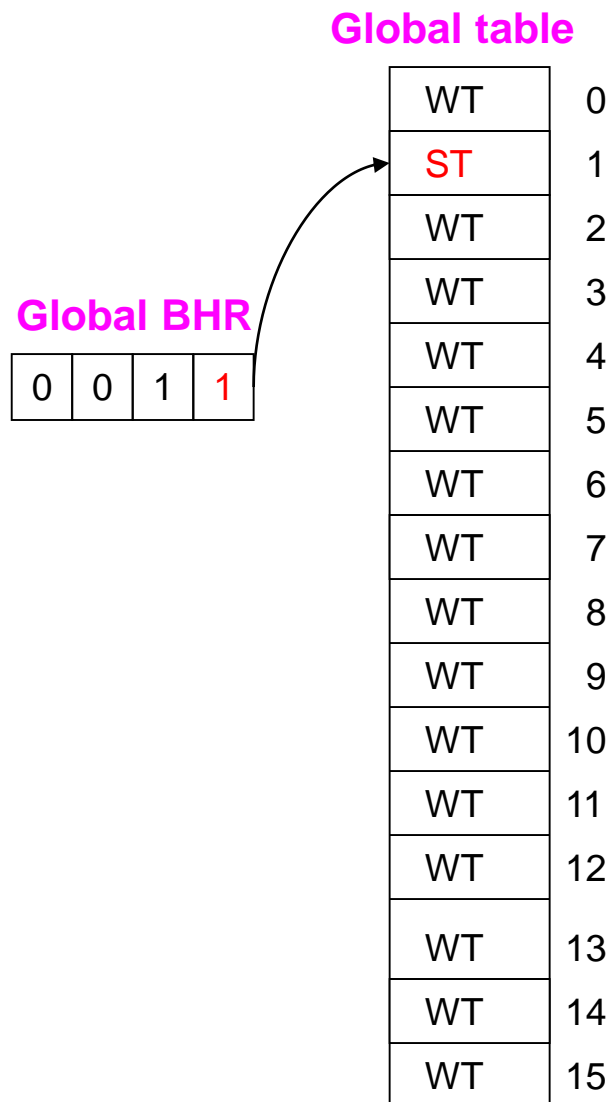




r1	100
r2	3
r3	1

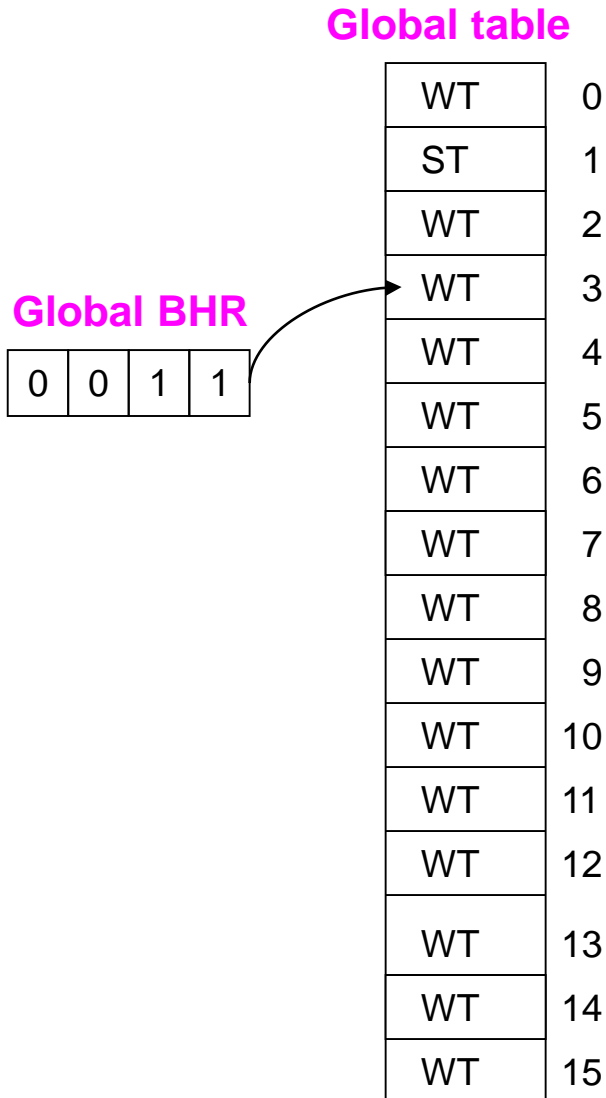
Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 → L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1

# חיזוי נכון (הייתה קפיצה)



r1	100
r2	3
r3	1

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 → L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1



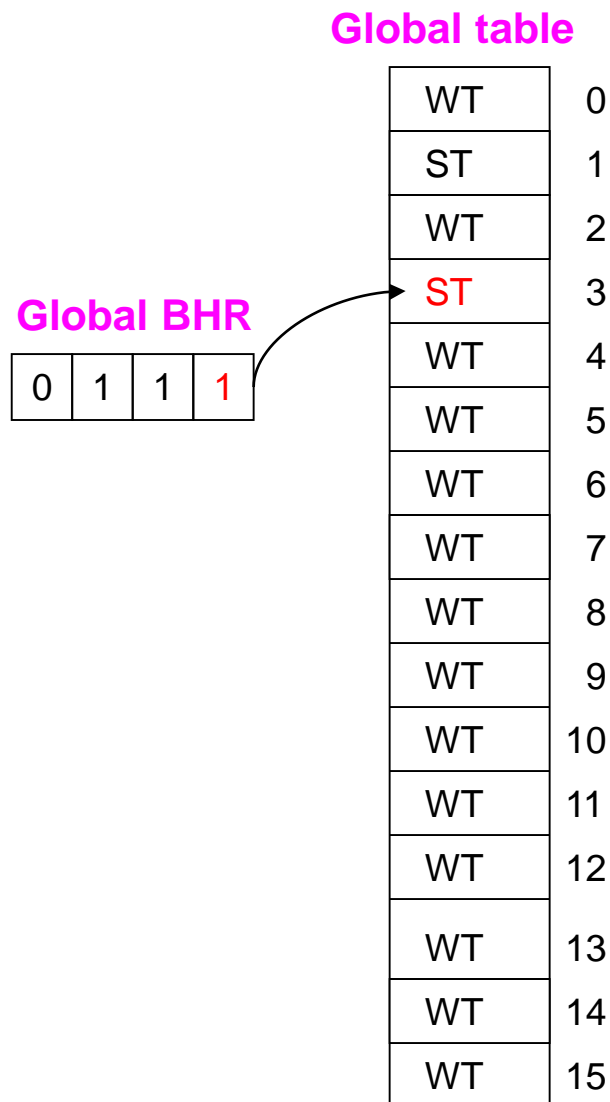
r1	100
r2	4
r3	1

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
        Mod    r3, r1, r2
L2: Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
  
```

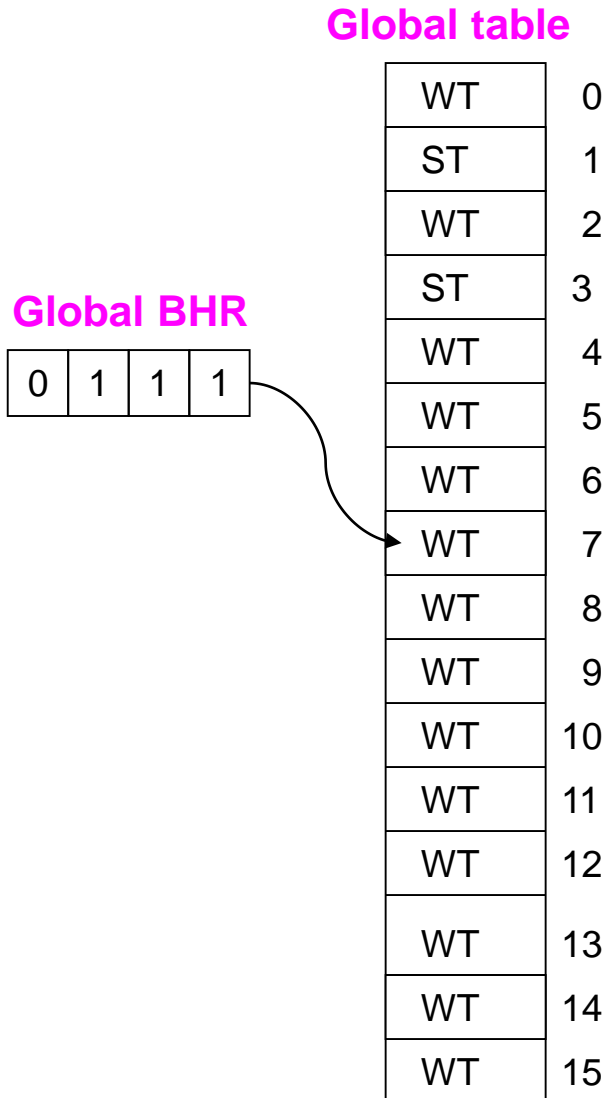
→

# חיזוי נכון (הייתה קפיצה)



r1	100
r2	4
r3	1

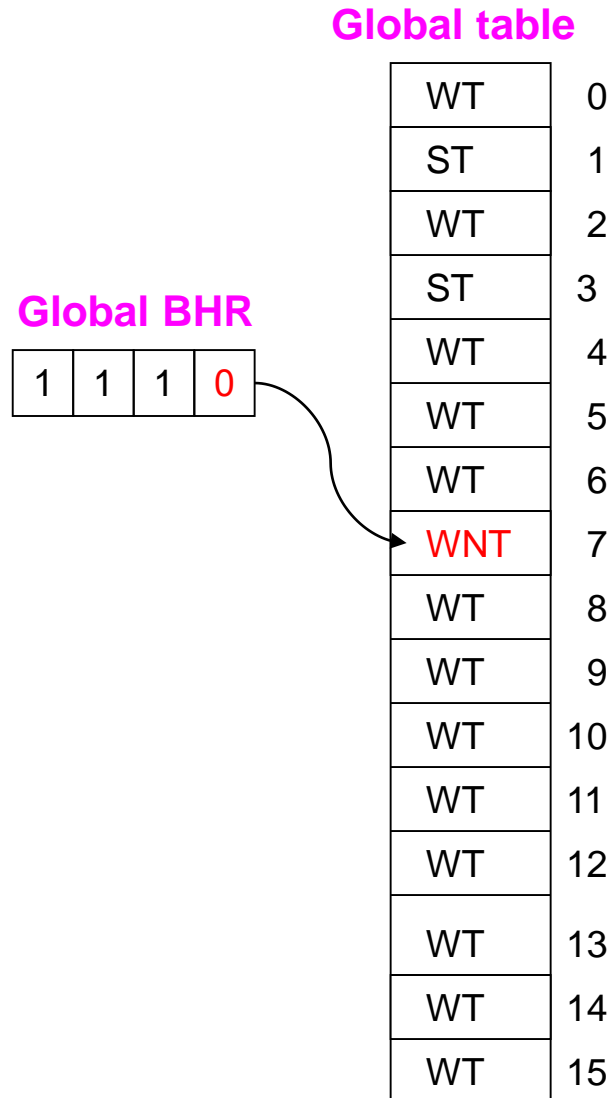
Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 → Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1



r1	100
r2	4
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 → L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1

# טעות בחיזוי (לא הייתה קפיצה)



r1	100
r2	4
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 → L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1



Global BHR

1	1	1	0
---	---	---	---

Global table

WT	0
ST	1
WT	2
ST	3
WT	4
WT	5
WT	6
WNT	7
WT	8
WT	9
WT	10
WT	11
WT	12
WT	13
WT	14
WT	15

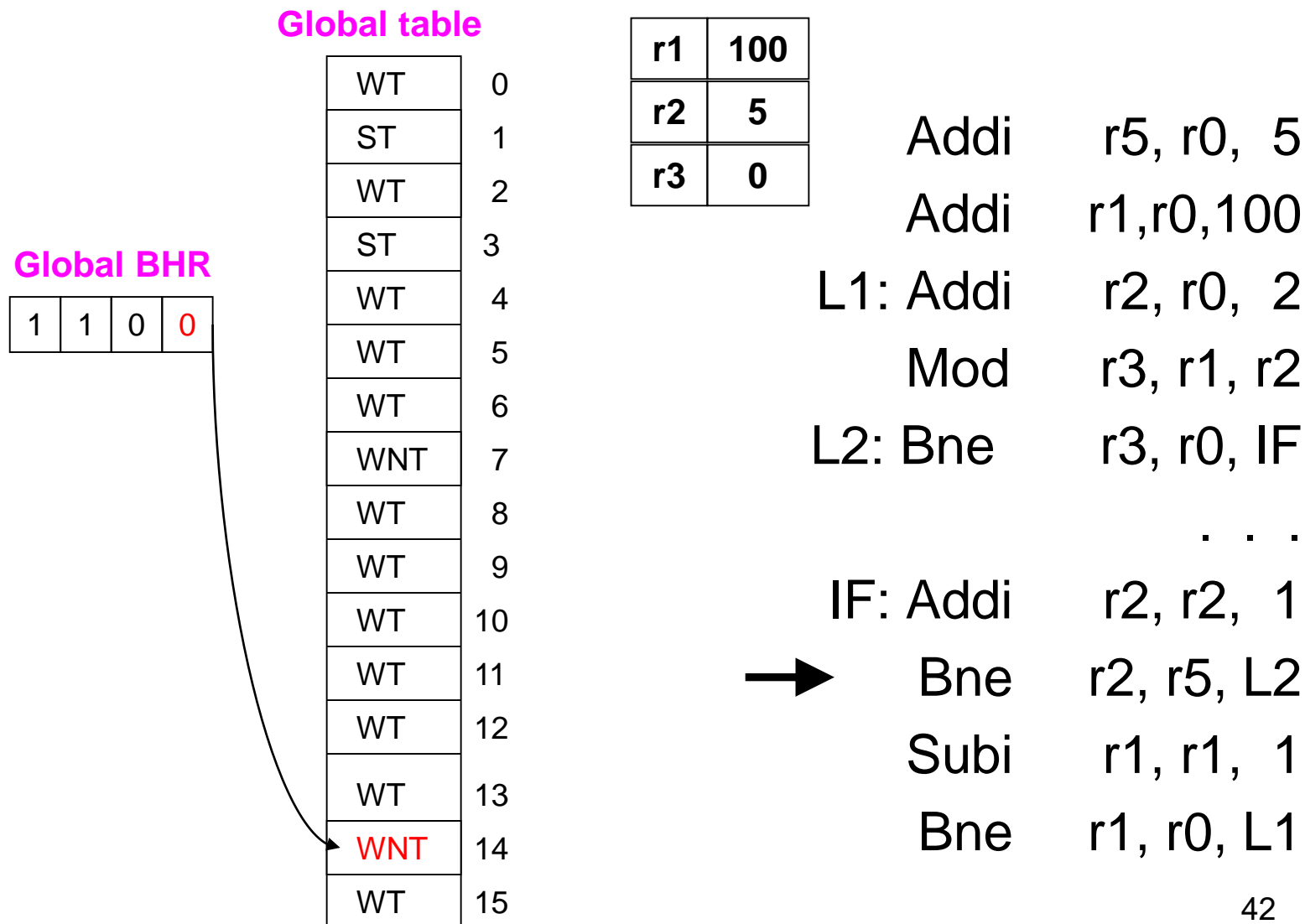
r1	100
r2	5
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
        Mod    r3, r1, r2
L2: Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
  
```



# טעות בחיזוי (לא הייתה קפיצה)



Global BHR

1	1	0	0
---	---	---	---

Global table

WT	0
ST	1
WT	2
ST	3
WT	4
WT	5
WT	6
WNT	7
WT	8
WT	9
WT	10
WT	11
WT	12
WT	13
WNT	14
WT	15

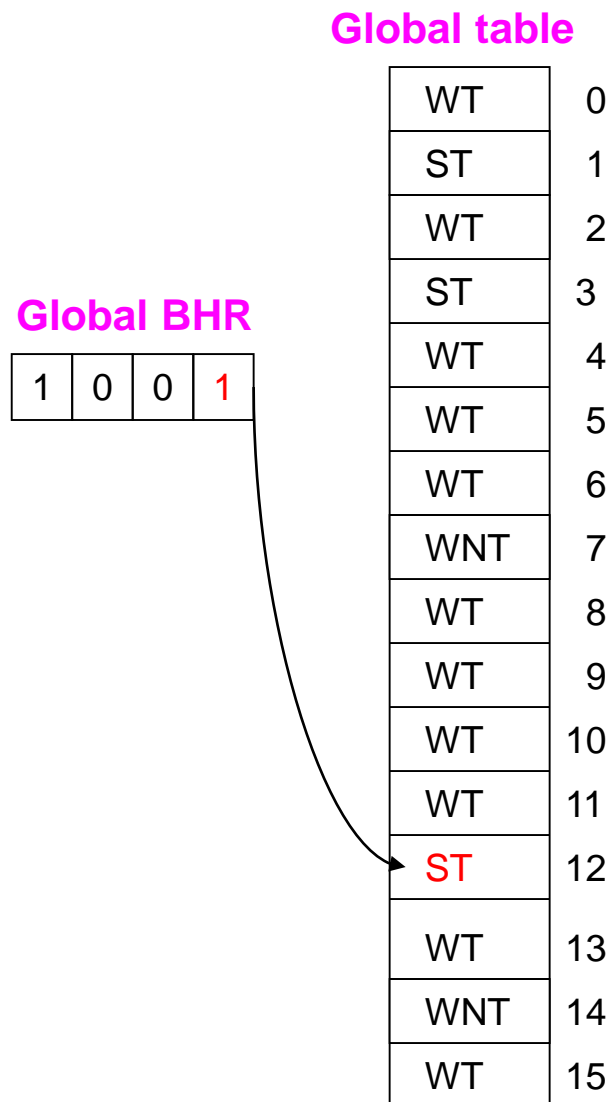
r1	99
r2	5
r3	0

```

Addi    r5, r0, 5
Addi    r1, r0, 100
L1: Addi    r2, r0, 2
        Mod    r3, r1, r2
L2: Bne    r3, r0, IF
        . . .
IF: Addi    r2, r2, 1
        Bne    r2, r5, L2
        Subi    r1, r1, 1
        Bne    r1, r0, L1
    
```



# חיזוי נכון (הייתה קפיצה)



r1	99
r2	5
r3	0

Addi r5, r0, 5  
 Addi r1, r0, 100  
 L1: Addi r2, r0, 2  
 Mod r3, r1, r2  
 L2: Bne r3, r0, IF  
 . . .  
 IF: Addi r2, r2, 1  
 Bne r2, r5, L2  
 Subi r1, r1, 1  
 Bne r1, r0, L1



# :XMIT

```
for (i=100; i>0; i--) ← 0
  for (j=2; j<6; j++) ← 1
    switch (i%j) {
      case 0: ... break; ← 2
      case 1: ... break; ← 3
      case 2: ... break; ← 4
      case 3: ... break; ← 5
      case 4: ... break; ← 6
    }
```

# התנהגות ה-branch-ים השונים

- [illegible]

# תוצאות חיזוי נכון (היסטוריה של 5 הוראות)

2 bit counter:

0 : 0.98

1 : 0.7475

2 : 0.605

3 : 0.61

$$4 : 0.7675$$
$$5 : 0.8725$$

6 : 0.9475

avg: 0.7672

### local history & tables:

0 : 0.99

1 : 0.995

2 : 0.6025

3 : 0.605

4 : 0.76

5 : 0.885

6 : 0.95

avg:

global history & table:

0 : 0.99

1 : 0.655

2 : 0.565

3 : 0.77

4 : 0.7675

5 : 0.88

6 : 0.965

avg:

local history  
global table:

0 : 0.98

1 : 0.98

2 : 0.6275

3 : 0.64

4 : 0.785

5 : 0.865

6 : 0.9275

avg:

global history  
local tables:

0 : 0.99

1 : 0.7975

2 : 0.5725

3 : 0.74

4 : 0.7975

5 : 0.9475

6 : 0.9975

**avg:**

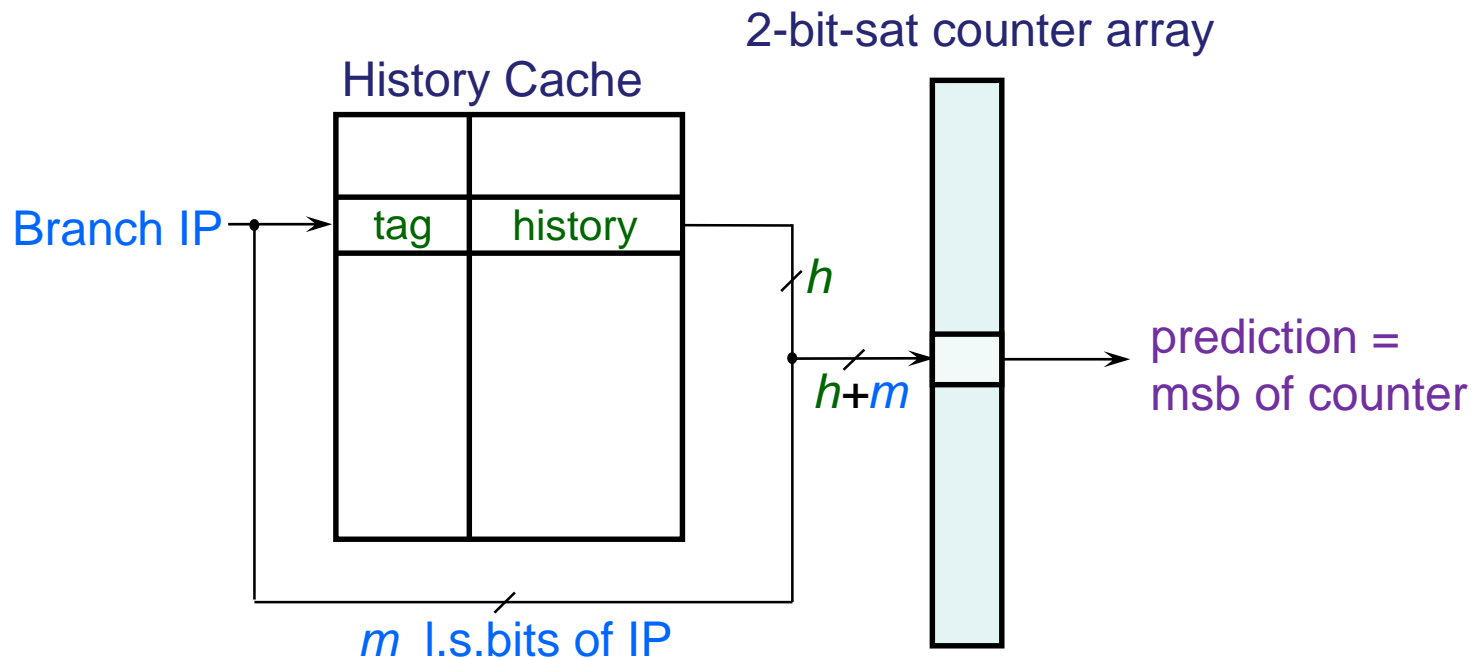
instructions	1,000,000				
pipe length	5				
penalty	3				
branch probability	5				
	all wrong	bimodal	local	global hist	perfect
hit rate	0	0.7672	0.8072	0.816	1
cycles	16,000,005	4,492,005	3,892,005	3,760,005	1,000,005
speed up		356.2%	115.4%	103.5%	376.0%

# טבלת חיזוי גלובלית

- החיסרון של טבלה גלובלית עשוי להיות בעיית ההתנגשויות בין הוראות branch שונות
- מצד שני שימוש בטבלאות לוקליות יקר
- ניתן להשתמש בחלק מהביטים של כתובת פקודת הסיעוף ל"ערבול" הגישה לטבלת מכונות המצבים הגלובלית
  - פיזור המכונות של פקודות שונות בטבלה הגלובלית
  - הקטנת ההסתברות להתנגשויות
- ישנן 3 שיטות עיקריות לערבול הגישה לטבלת החיזוי הגלובלית:
  - **Lselect** : שרשור ביטים מכתובת הפקודה לתבנית ההיסטוריה הלוקלית ליצירת אינדקס הגישה לטבלה ← הגדלת טבלת החיזוי
  - **Lshare** : XOR של ביטים מכתובת הפקודה עם ביטים מההיסטוריה הלוקלית
  - **Gshare** : כמו Lshare רק עם ביטים של היסטוריה גלובלית

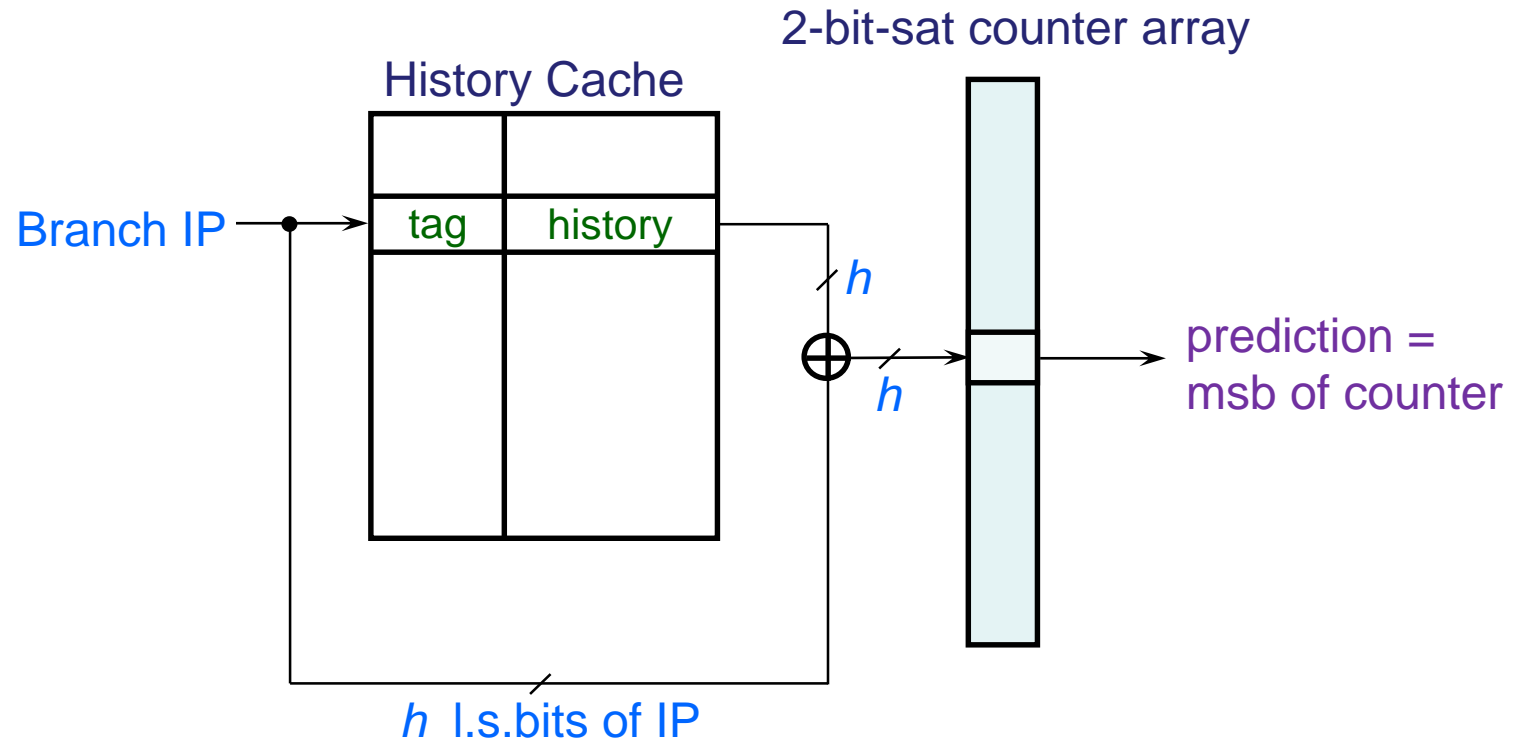


# Local Predictor: *Lselect*



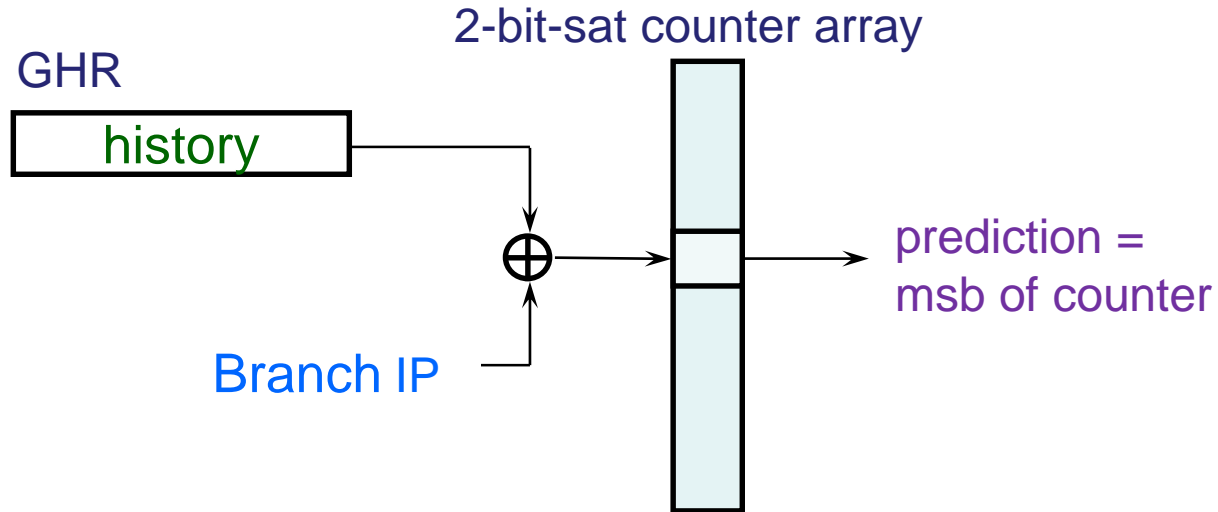
Counters table size:  $2 \times 2^{\text{history\_size} + m}$

# Local Predictor: *Lshare*



Counters table size:  $2 \times 2^{\text{history\_size}}$

# Global Predictor: *Gshare*

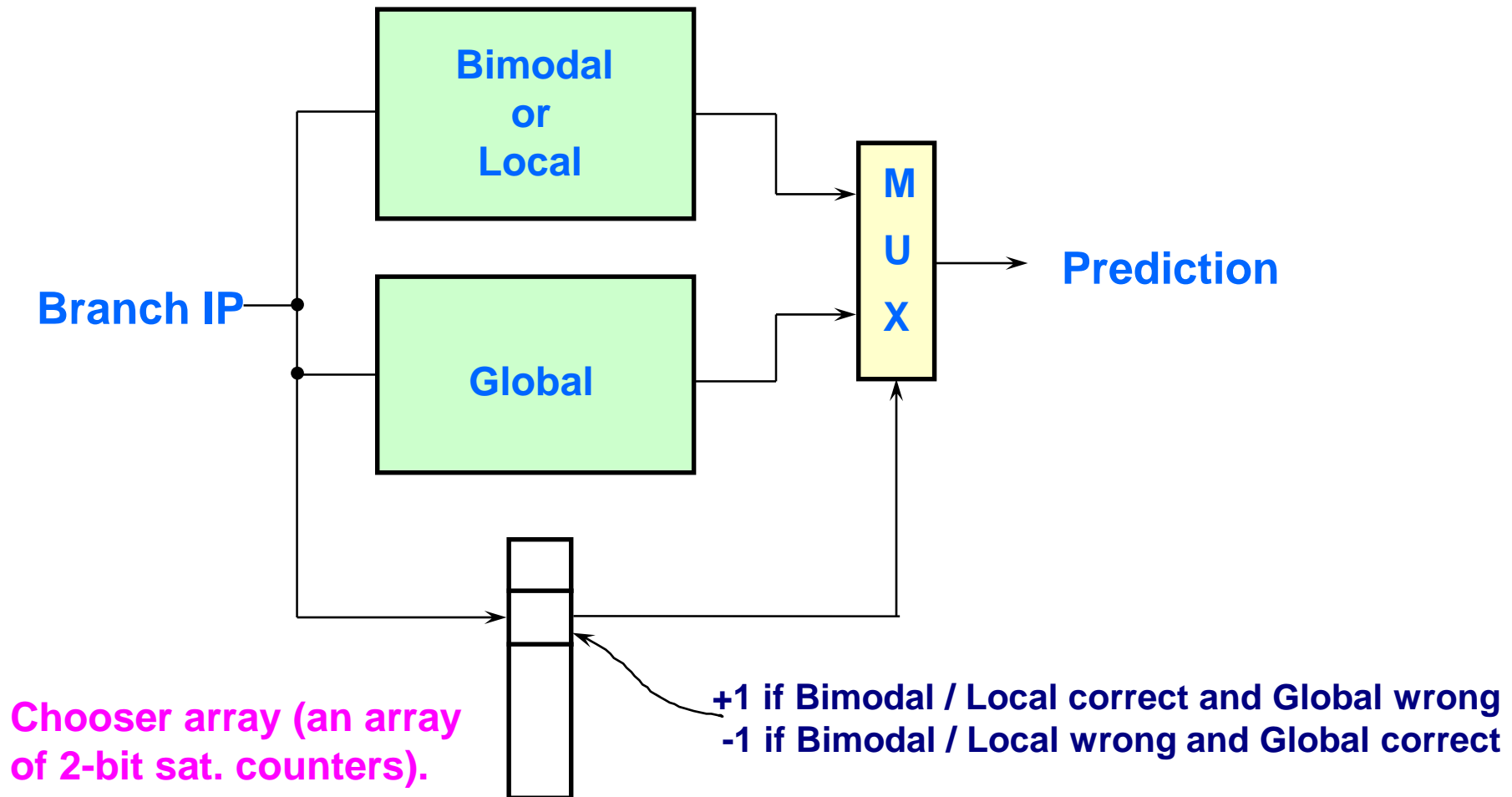


Counters table size:  $2 \times 2^{\text{history\_size}}$

# ראי ראי שעל הקיר, מהי השיטה הטובה בעיר?

- למעשה, לא קל לקבוע איזה שיטה תתנהג באופן הטוב ביותר ולכל שיטה יש את הרגעים שלה...
- מעבדים מודרניים מחזיקים ב-Chooser, רכיב זה עוקב אחר הצלחות של מספר שיטות שונות (למשל 2) ובוחר בפעם הבאה את השיטה שלדעתו תיתן חיזוי מדויק יותר (סוג רמה שלישית)
- יש לשים לב ששיטות שונות (אפילו 1-level) מכסות מקרים שונים

# Chooser



- The chooser may also be indexed by the GHR