



東邦大学

いのち
生命の科学で未来をつなぐ

条件分岐とIF文

条件分岐 \Rightarrow if 文だ

条件分岐 \Rightarrow if 文だ

if ($x \leq 0$) $x = -x$

条件分岐 \Rightarrow if 文だ

if ($x \leq 0$) $x = -x$

もし ($x \leq 0$) なら x の符号を反転

フローチャート (流れ図)

if ($x \leq 0$) $x = -x$

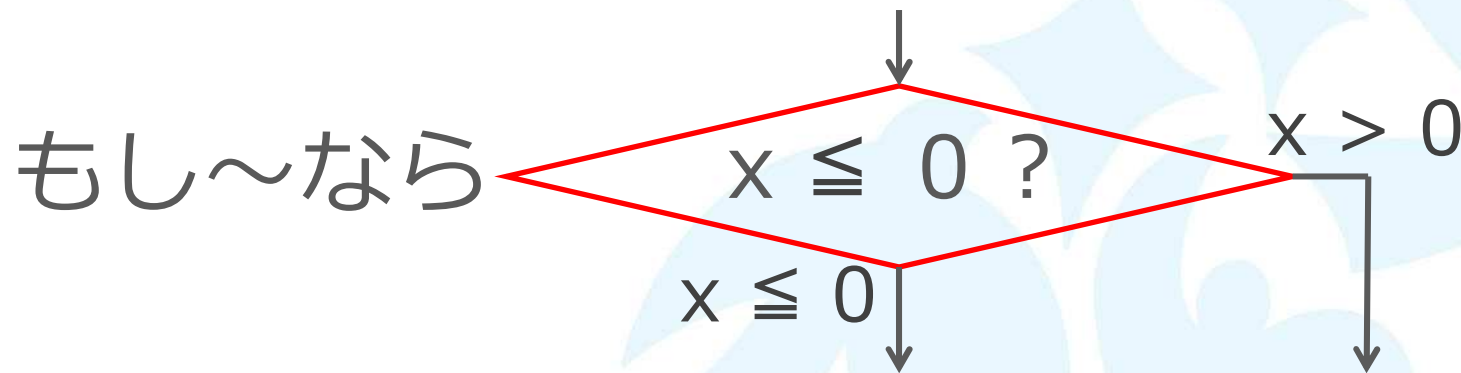
フローチャート (流れ図)

ここは？

`if (x ≤ 0) x = -x`

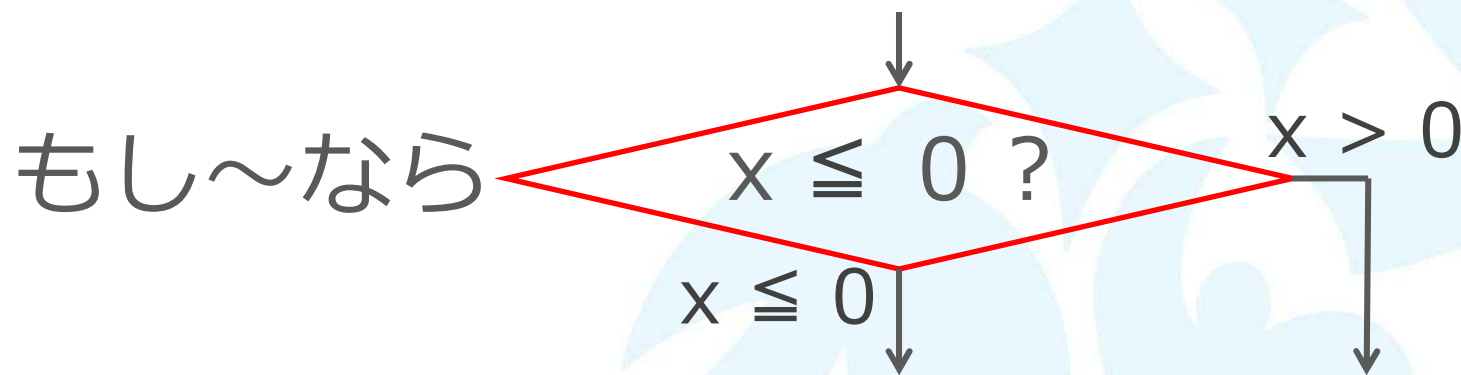
フローチャート (流れ図)

`if (x ≤ 0) x = -x`



フローチャート (流れ図)

`if (x ≤ 0) x = -x`

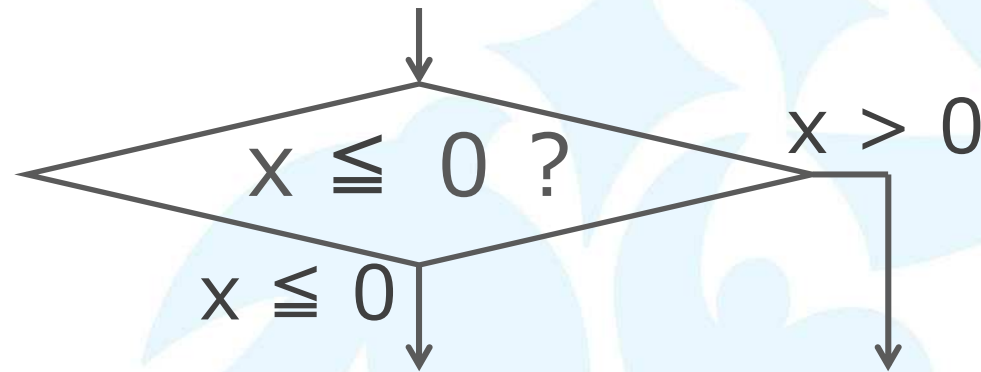


条件分岐と呼ぶ

フローチャート (流れ図)

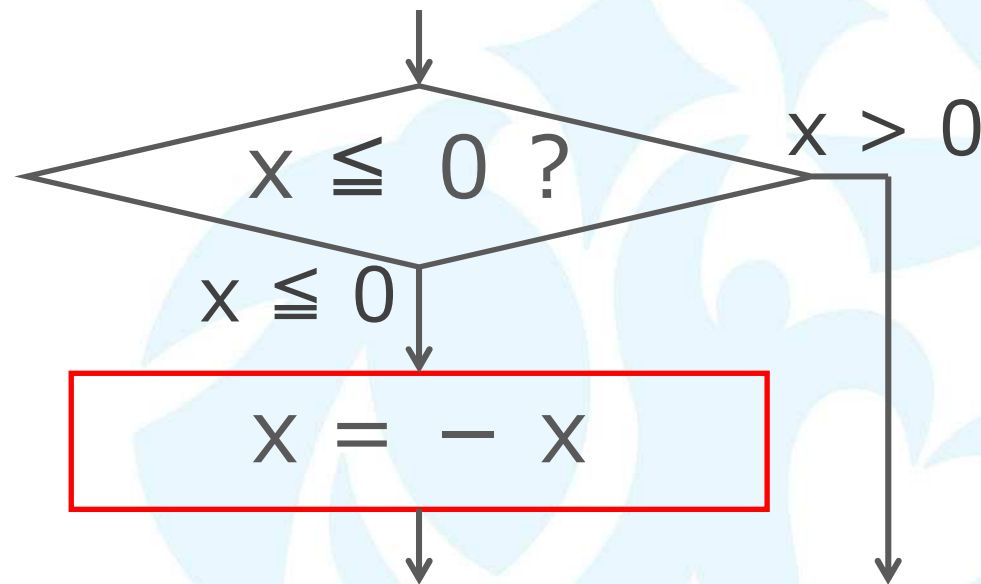
if ($x \leq 0$) $x = -x$

ここは？



フローチャート (流れ図)

if ($x \leq 0$) $x = -x$

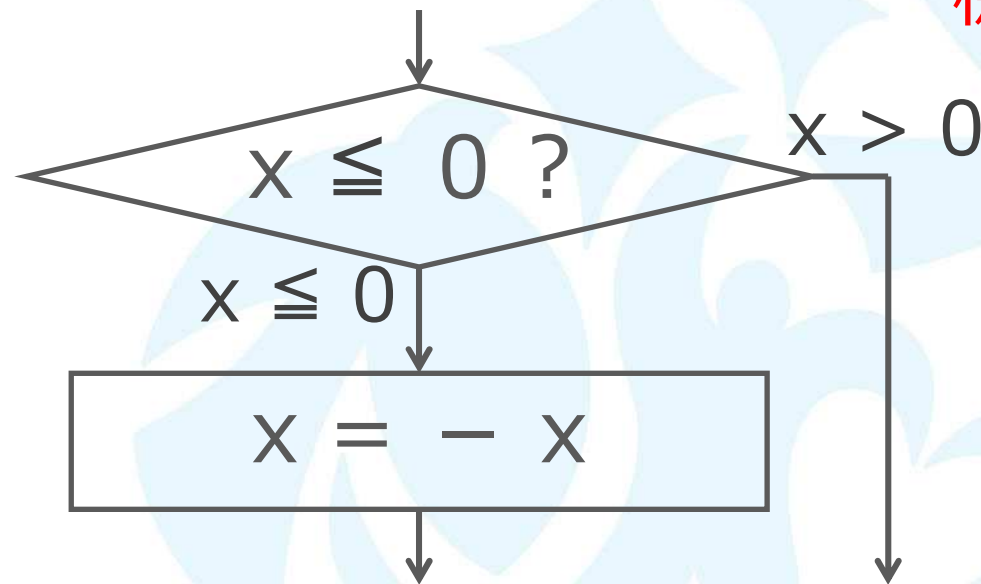


機械命令では

流れ図

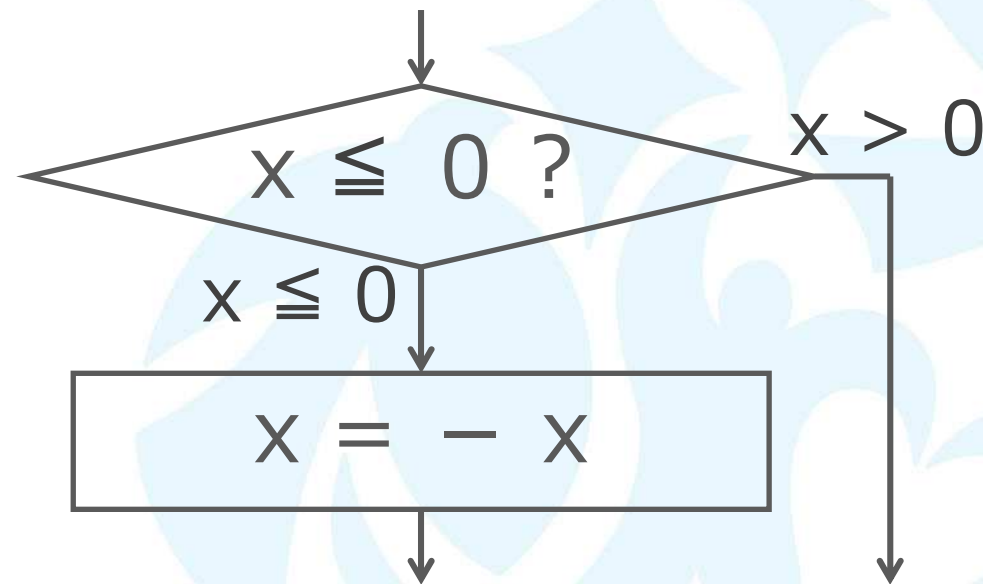


機械命令



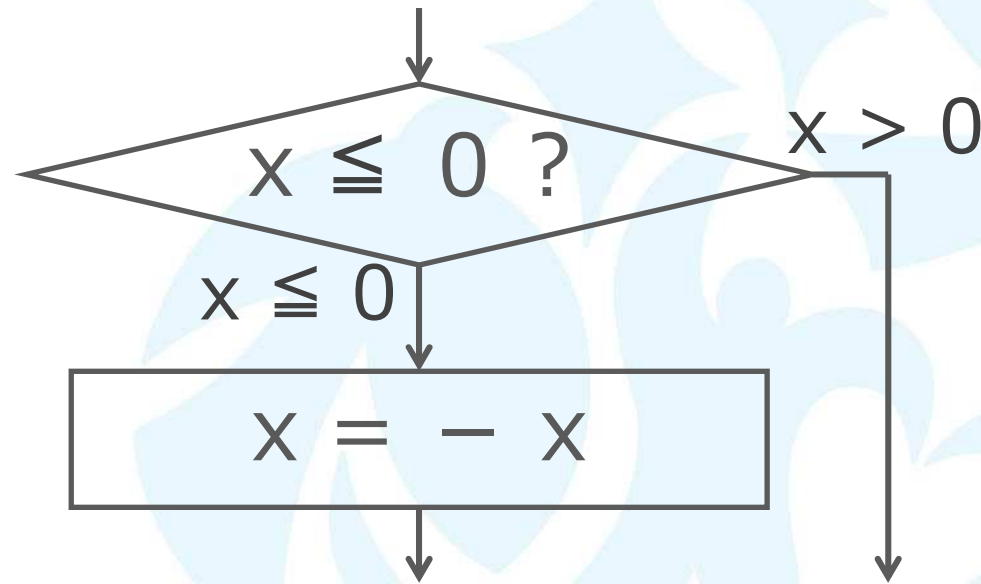
機械命令では

1 命令ごとにして、並べなければならぬ



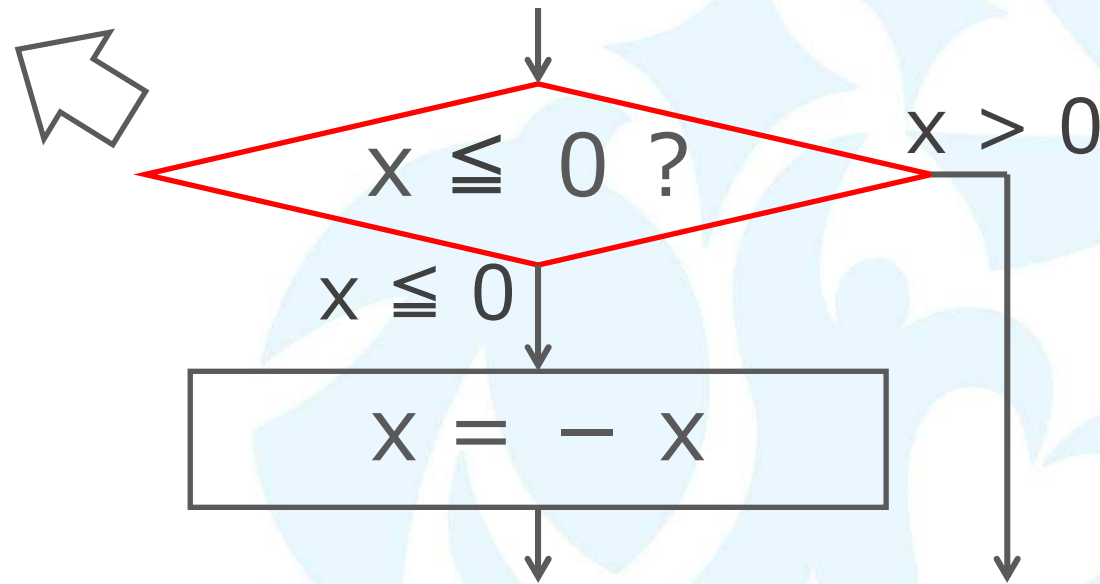
機械命令では

注) ここではCOMET IIの機械命令を考える
(CPUの種類によって異なる)



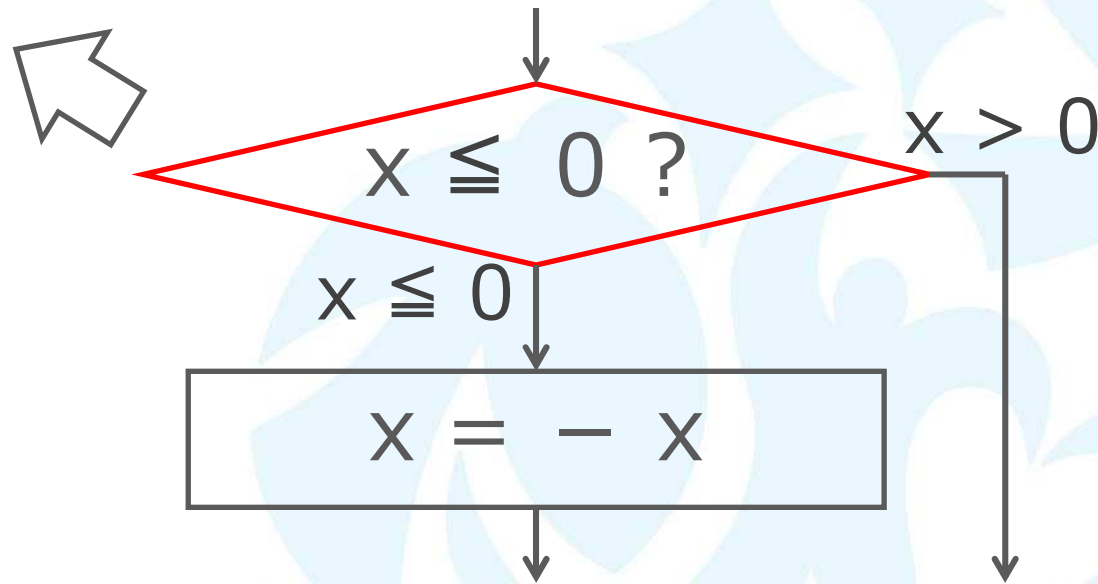
機械命令では

比較命令



機械命令では

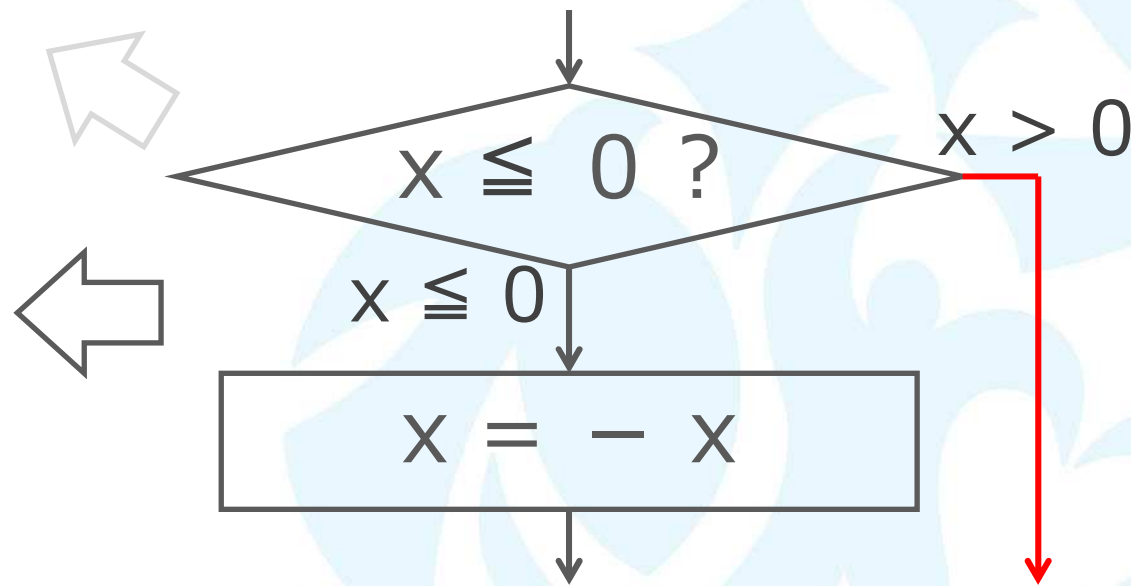
比較命令
(CPA命令)



機械命令では

比較命令
(CPA命令)

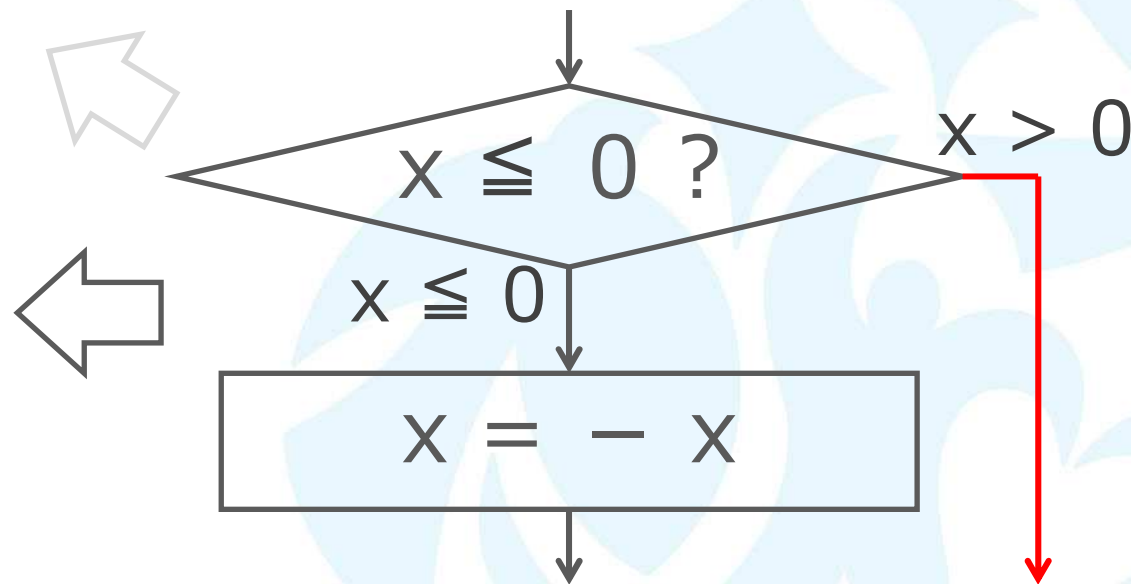
条件分岐
命令



機械命令では

比較命令
(CPA命令)

条件分岐
命令
(JPL命令)

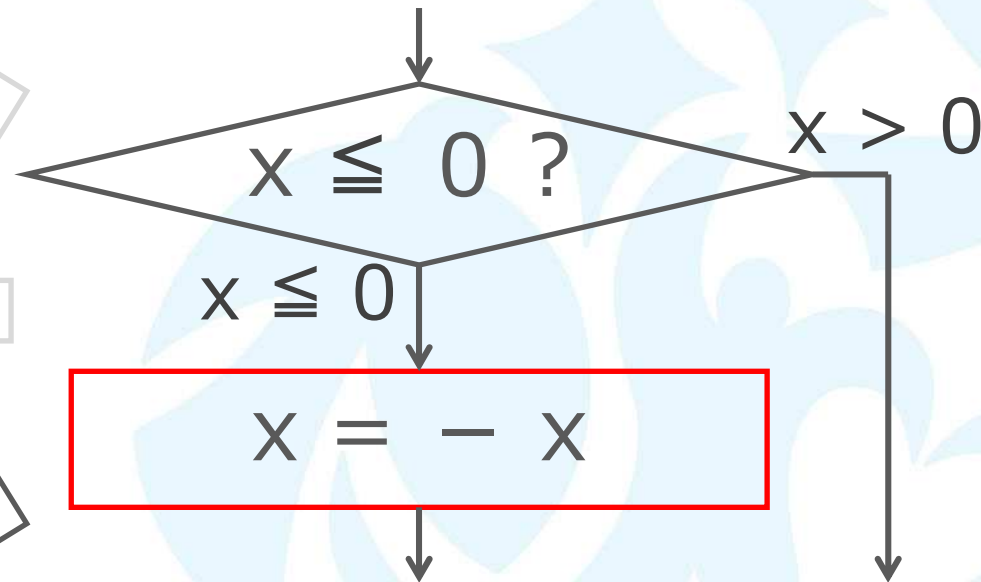


機械命令では

比較命令
(CPA命令)

条件分岐
命令
(JPL命令)

ここは前
やった代入文



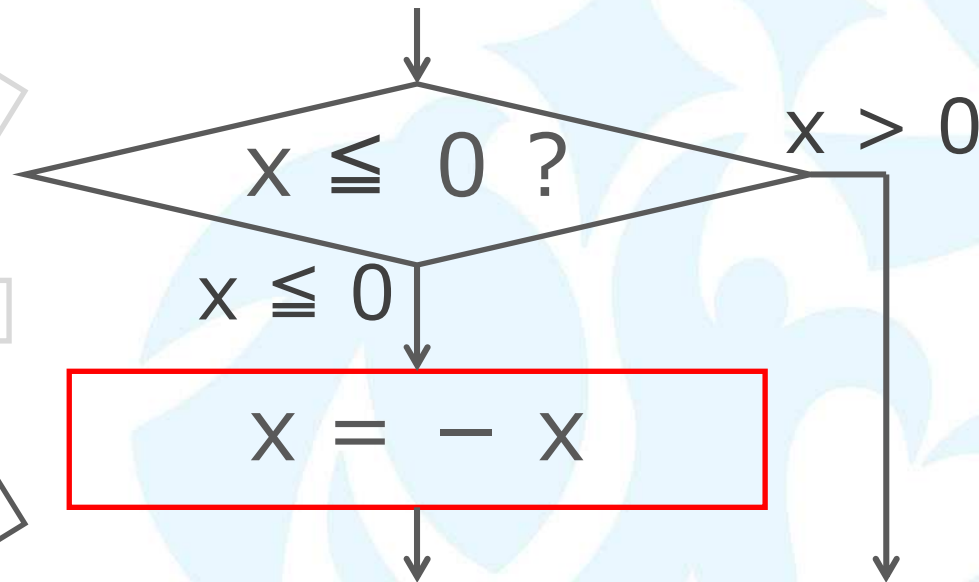
機械命令では

比較命令
(CPA命令)

条件分岐
命令
(JPL命令)

ここは前に
やった代入文

(LD命令)
(SUBA命令)
(ST命令)

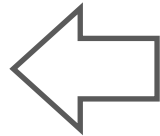


機械命令では

比較命令
(CPA命令)



条件分岐
命令

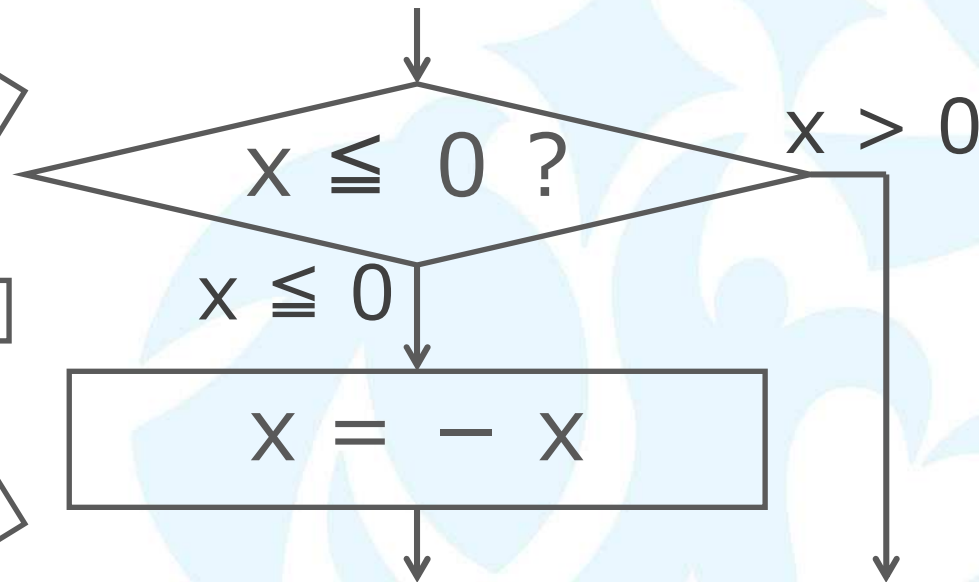


(JPL命令)

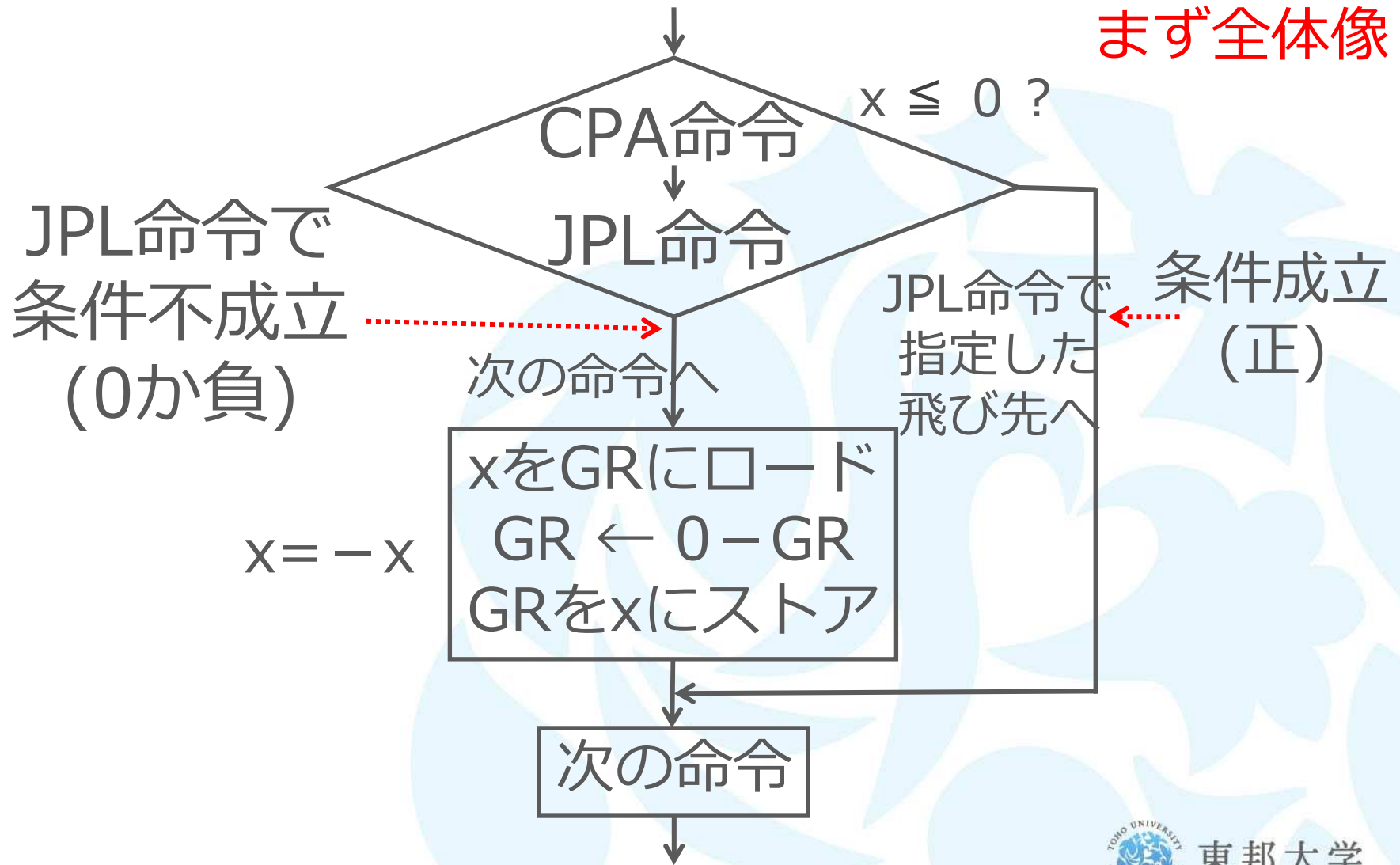
ここは前に
やった代入文



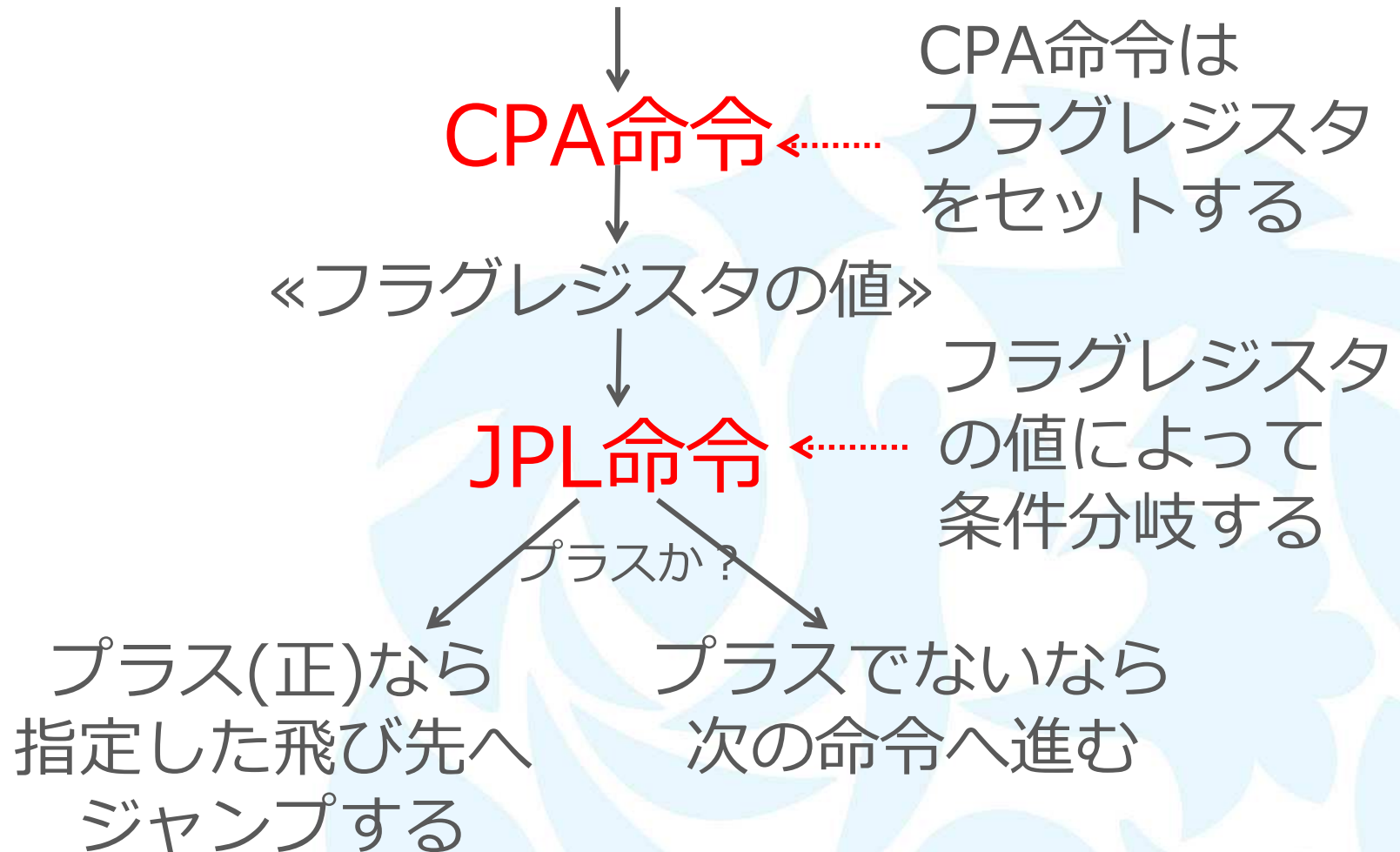
(LD命令)
(SUBA命令)
(ST命令)



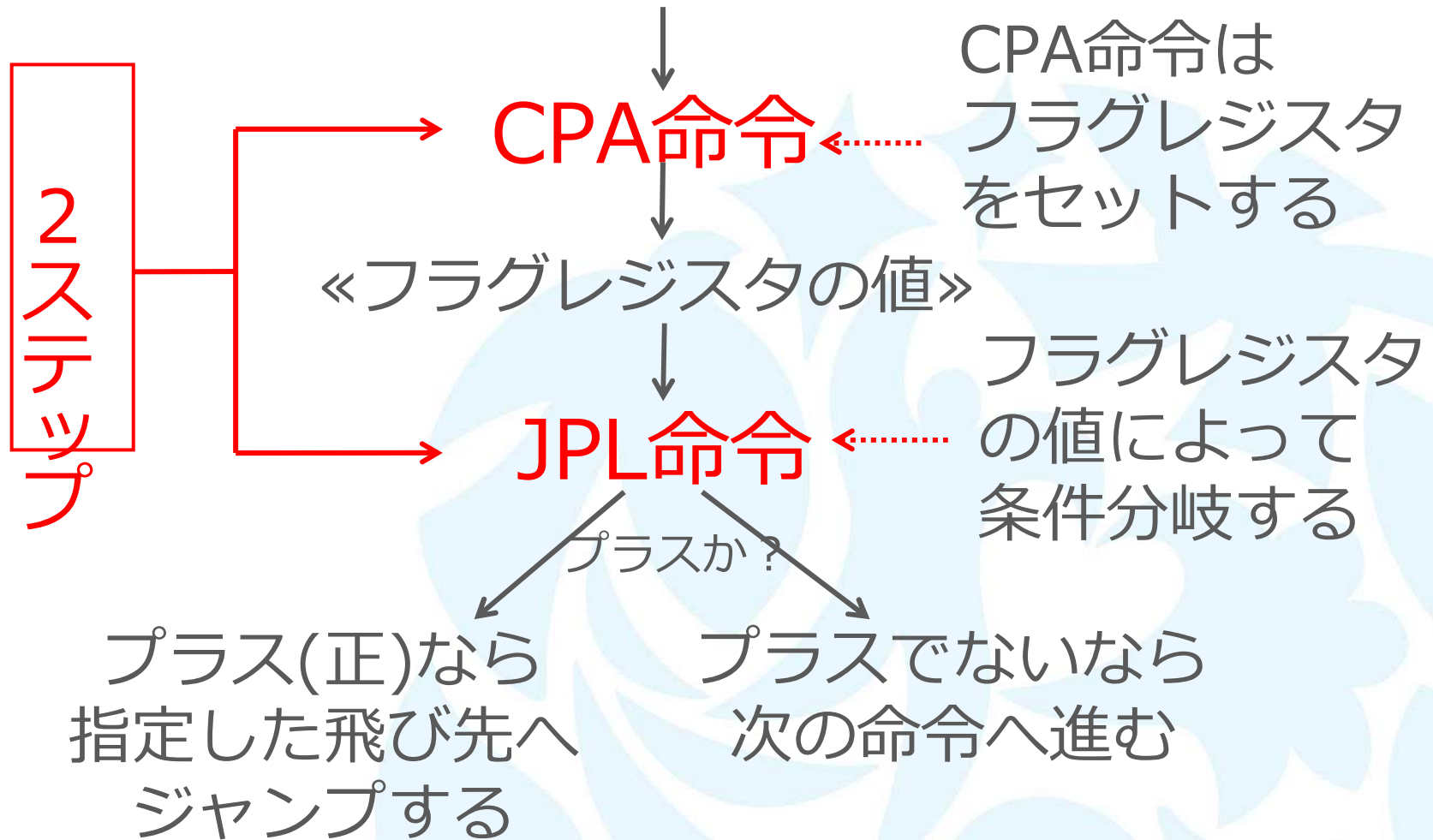
命令に分解したイメージ



CPA命令 + JPL命令の動き



CPA命令 + JPL命令の動き



CPA命令 + JPL命令の動き

フラグレジスタは3ビットある

CPA命令 + JPL命令の動き

フラグレジスタは3ビットある

O F	オーバーフロー・フラグ 演算結果が(符号付)16ビットに収まらなくなったとき1になり、それ以外は0になる
S F	サイン・フラグ 演算結果の符号が負(ビット15が1)のとき1、それ以外は0になる
Z F	ゼロ・フラグ 演算結果がゼロ(全部のビットが0)のとき1、それ以外は0になる

CPA命令 + JPL命令の動き

S F	サイン・フラグ 演算結果の符号が負(ビット15が1)のとき1、 それ以外は0になる
Z F	ゼロ・フラグ 演算結果がゼロ(全部のビットが0)のとき1、 それ以外は0になる

SF=0とZF=0を組合わせて使える

CPA命令 + JPL命令の動き

S F	サイン・フラグ 演算結果の符号が負(ビット15が1)のとき1、 それ以外は0になる
Z F	ゼロ・フラグ 演算結果がゼロ(全部のビットが0)のとき1、 それ以外は0になる

SF=0とZF=0を組合わせて使える

$(SF=0) = \text{符号ビットが0} \Rightarrow X \geq 0$

CPA命令 + JPL命令の動き

S F	サイン・フラグ 演算結果の符号が負(ビット15が1)のとき1、 それ以外は0になる
Z F	ゼロ・フラグ 演算結果がゼロ(全部のビットが0)のとき1、 それ以外は0になる

SF=0とZF=0を組合わせて使える

(SF=0) = 符号ビットが0 $\Rightarrow X \geq 0$

SF=0 かつ ZF=0 とすると $X > 0$

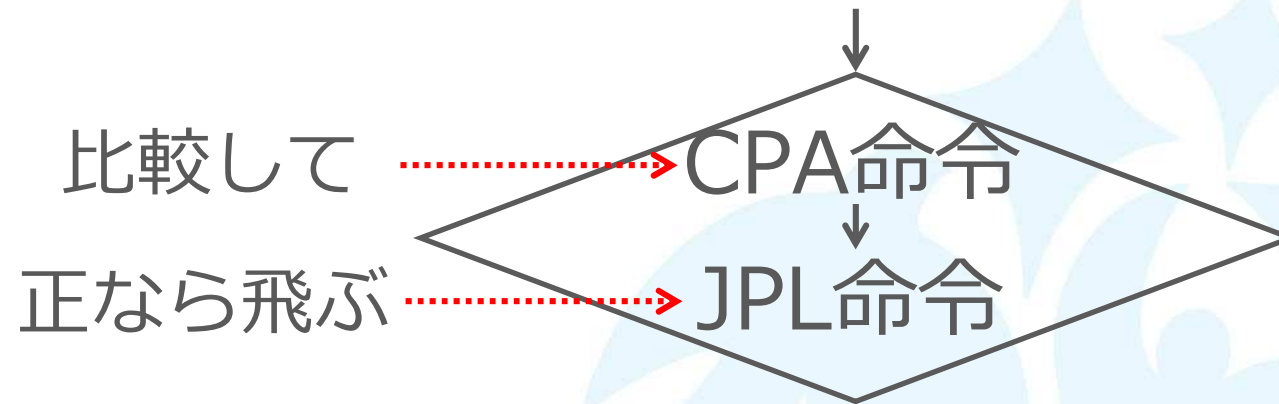
CPA命令 + JPL命令の動き

分岐命令 (JPLの仲間)

JPL	正分岐。SF=0(負でない)かつZF=0(零でない)時に指定先へジャンプ、それ以外は次の命令へ進む
JMI	負分岐。SF=1(負)の時に指定先へジャンプ、それ以外は次の命令へ進む
JZE	ゼロ分岐。ZF=1(零)の時に指定先へジャンプ、それ以外は次の命令へ進む
JNZ	非ゼロ分岐。ZF=0(非零)の時に指定先へジャンプ、それ以外は次の命令へ進む
JUMP	無条件分岐。常に指定先へジャンプ

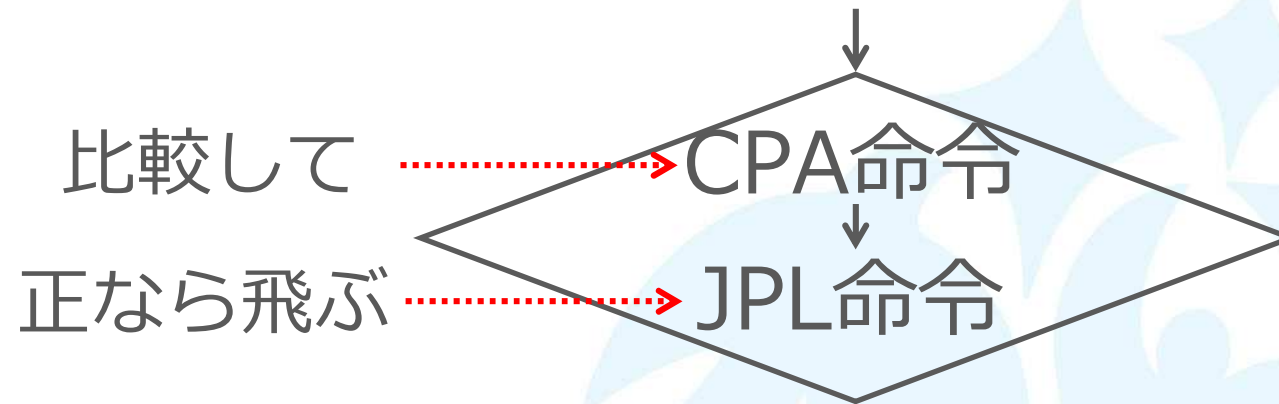
CPA命令 + JPL命令の動き

なので CPA + JPL だと



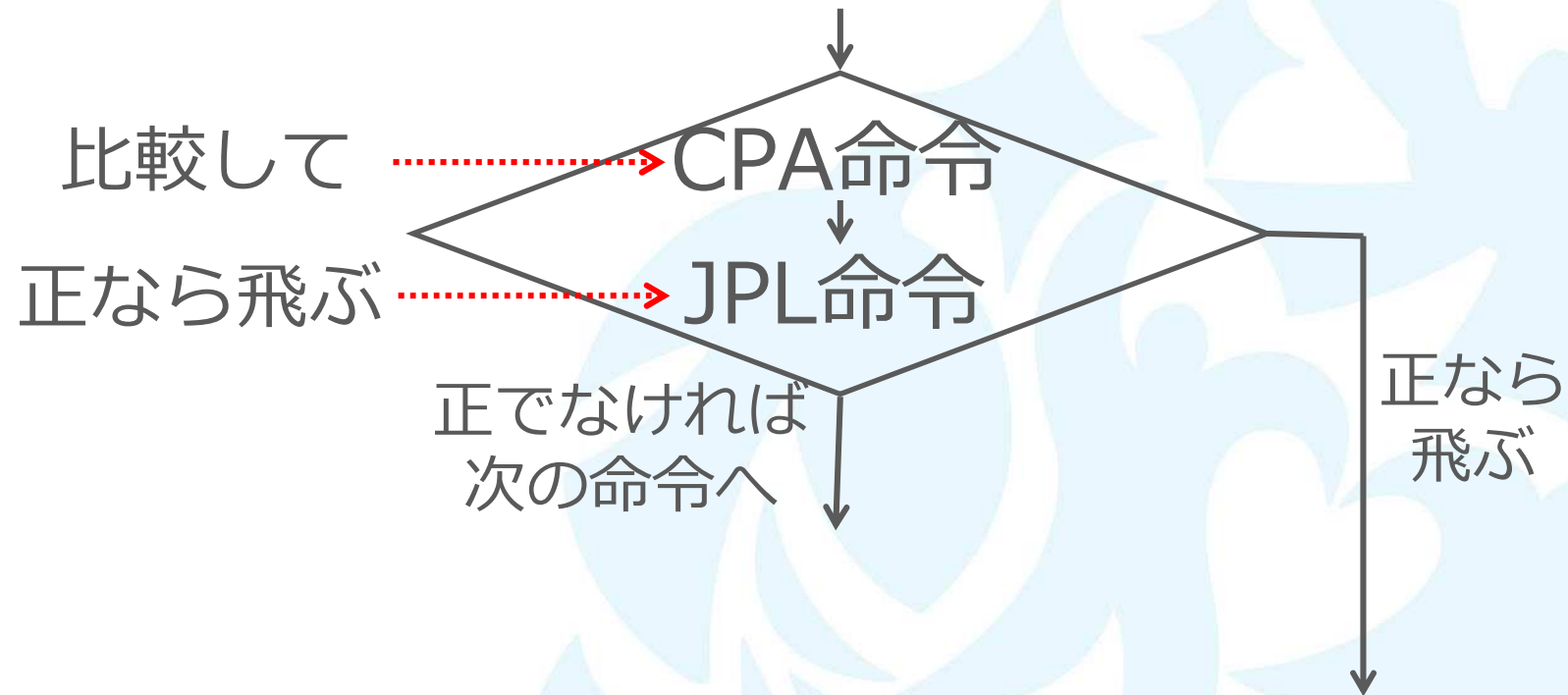
CPA命令 + JPL命令の動き

CPA + JPL だと



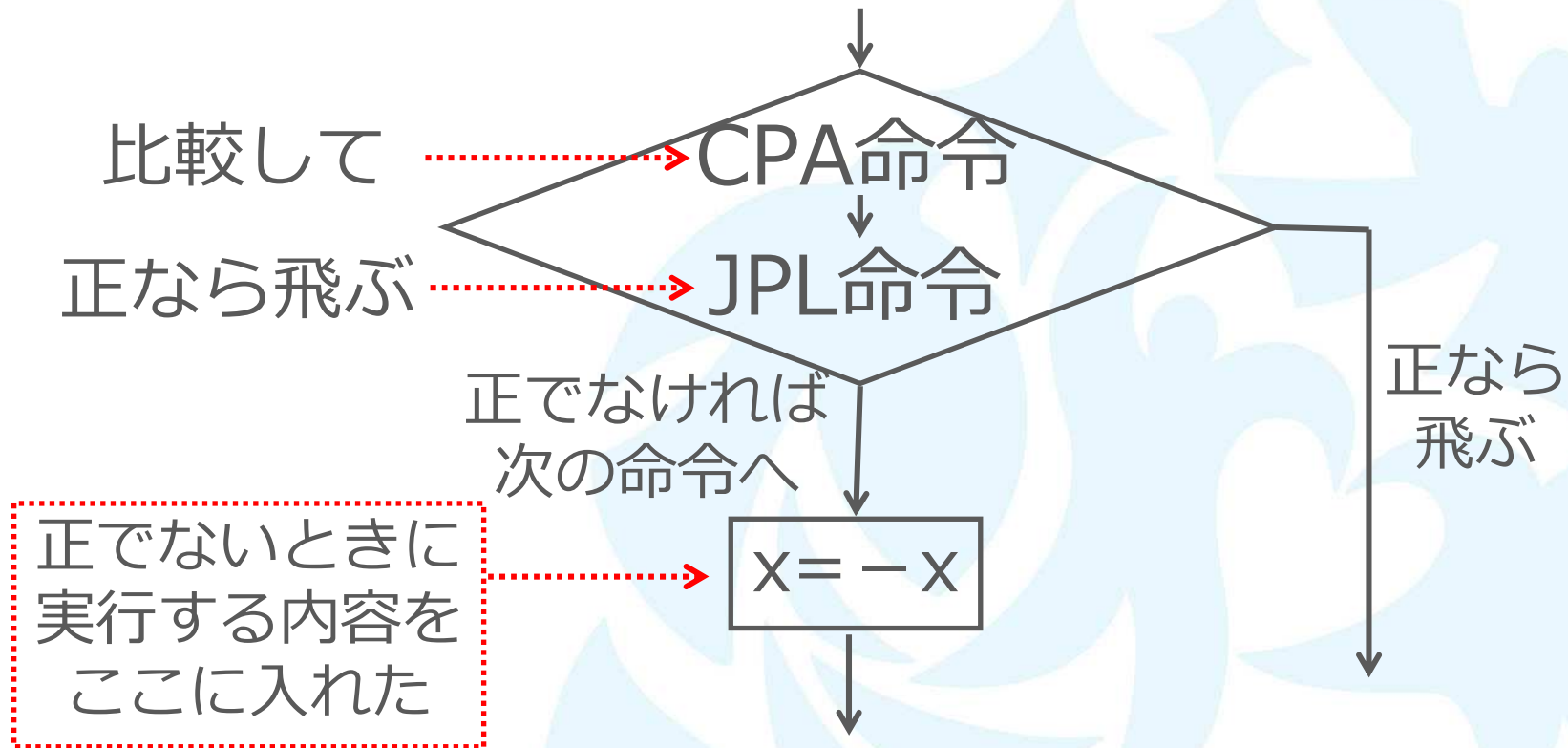
CPA命令 + JPL命令の動き

CPA + JPL だと



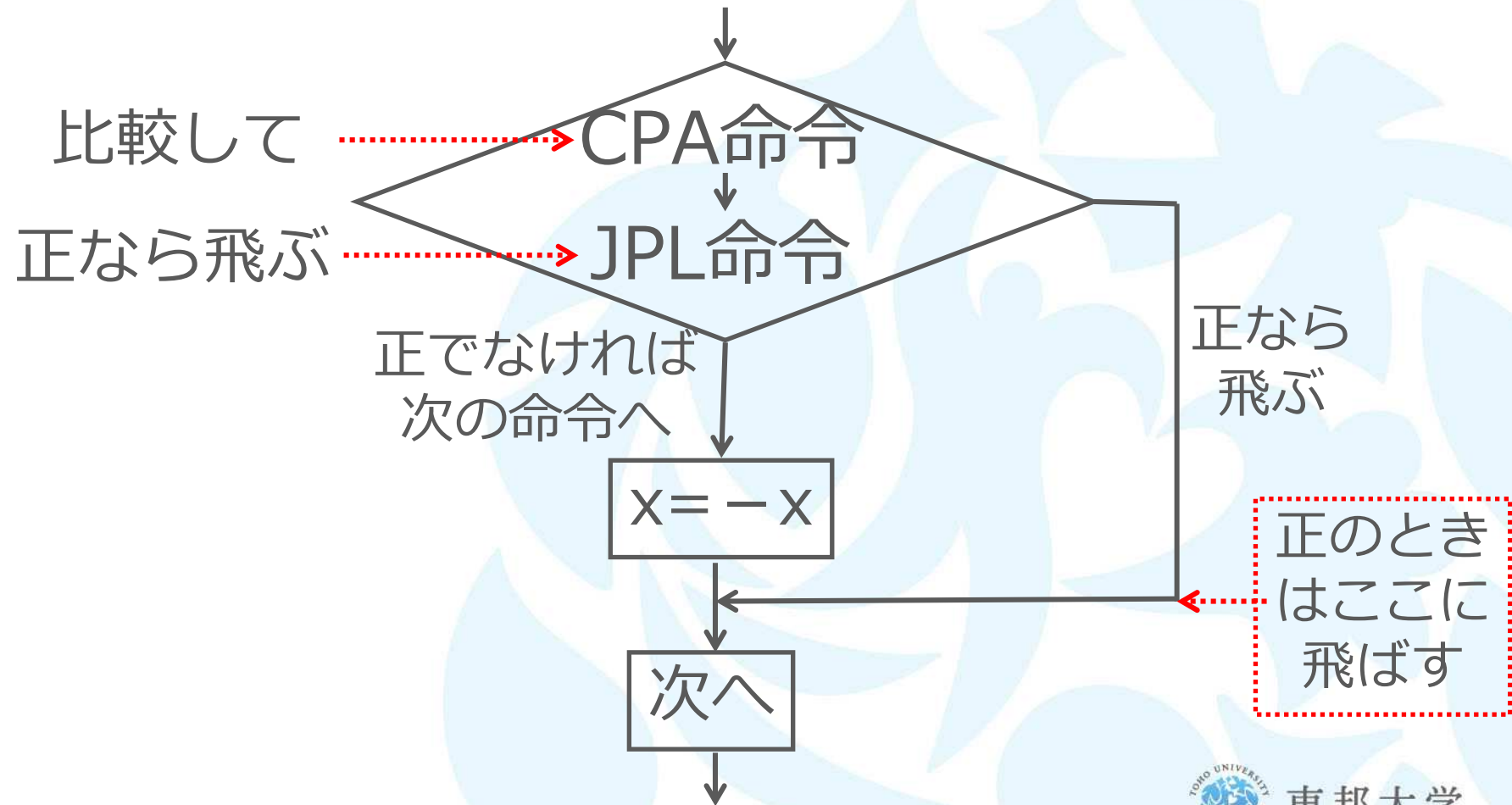
CPA命令 + JPL命令の動き

CPA + JPL だと



CPA命令 + JPL命令の動き

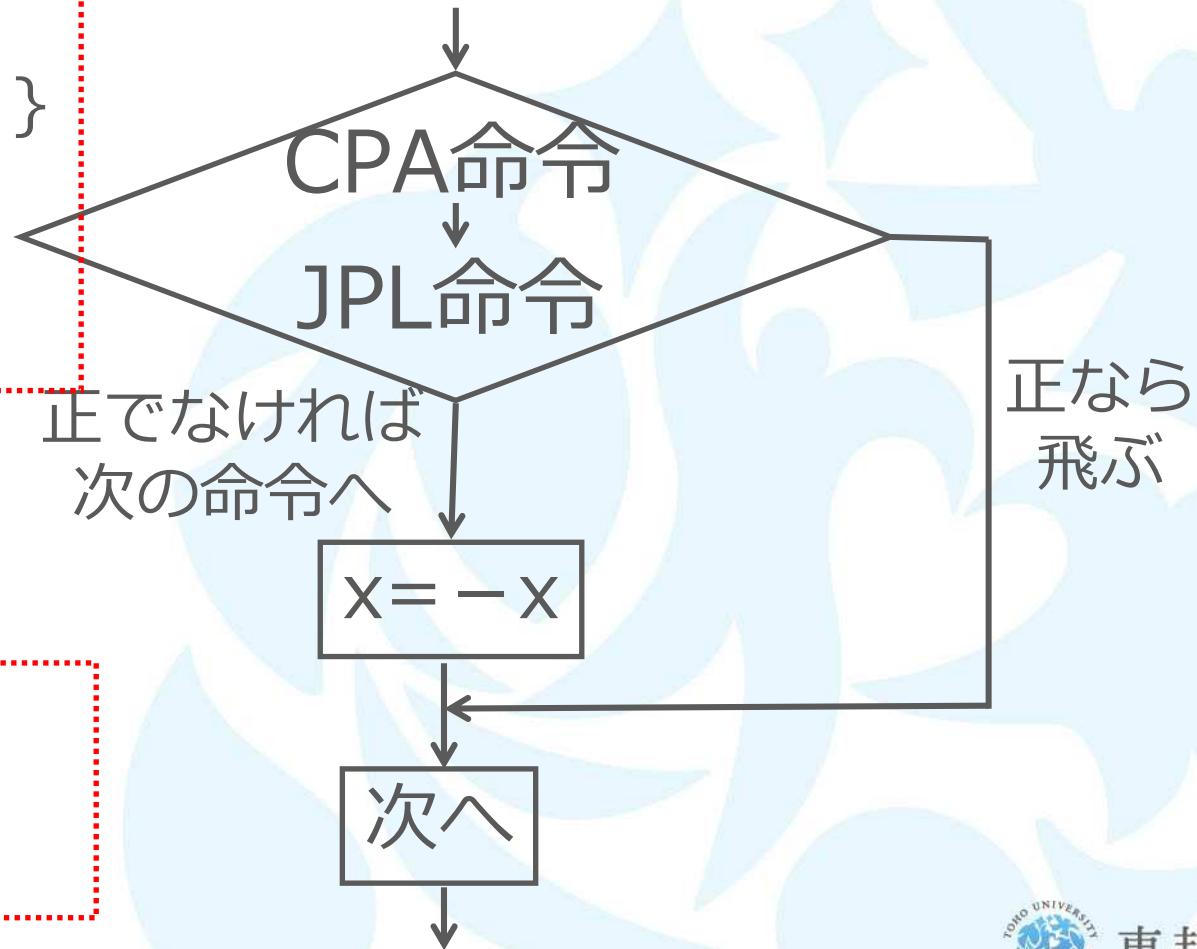
CPA + JPL だと



CPA命令 + JPL命令の動き

CPA + JPL だと

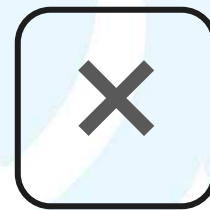
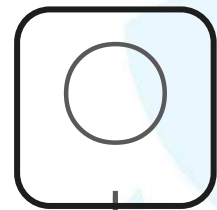
```
if (x > 0) {  
  何もしない }  
else {  
  x = - x  
}
```



言い換えると

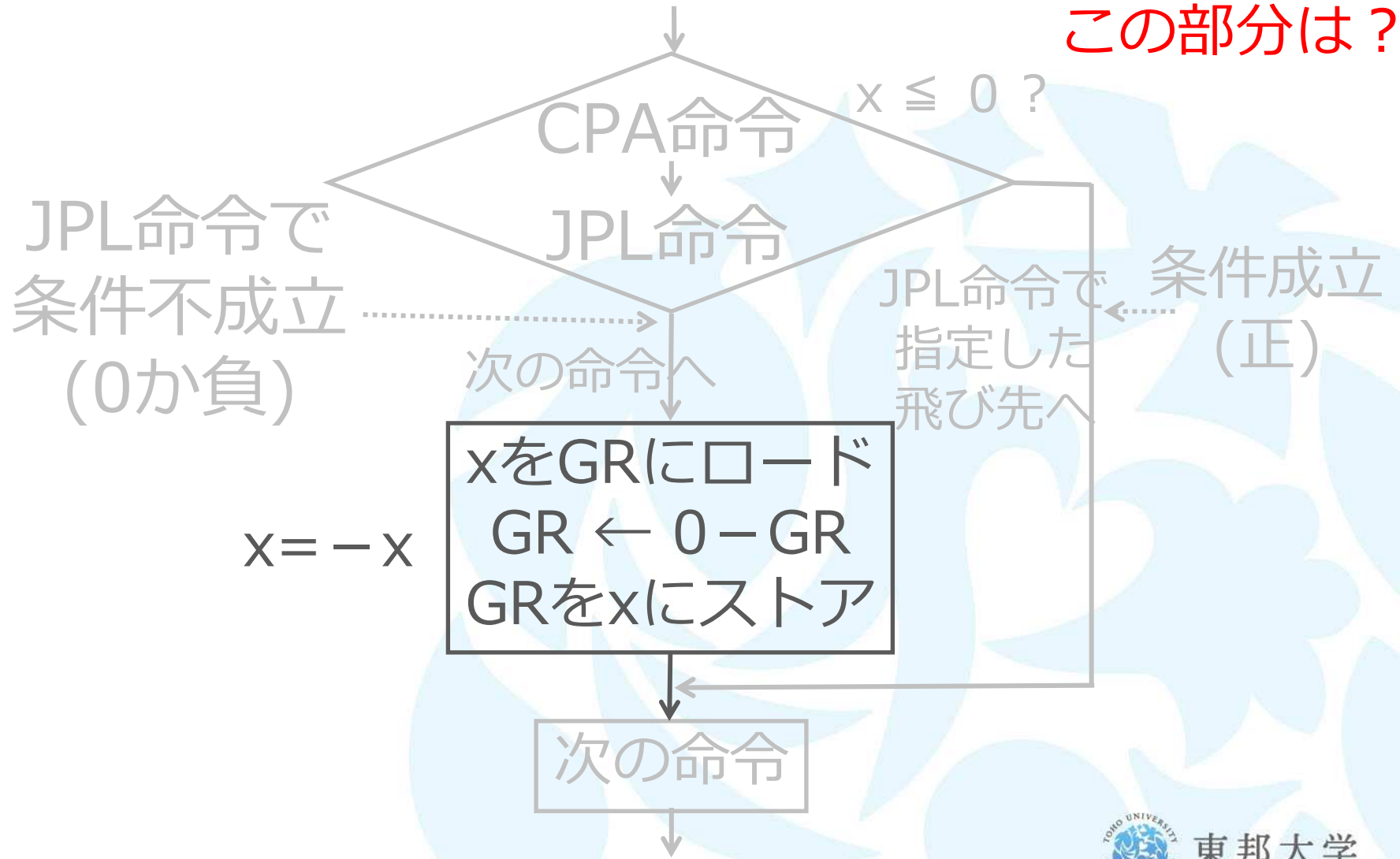
```
if (x ≤ 0) {  
  x = - x  
}
```

CPA+JPL と if 文の関係が
わかりましたか？



次へ

命令に分解したイメージ



命令に分解したイメージ

$$X = -X$$

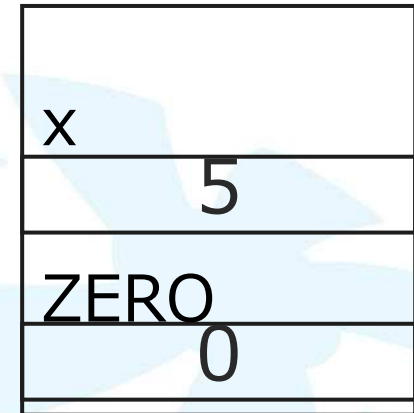
xをGRにロード

$GR \leftarrow 0 - GR$

GRをxにストア



メモリ



「計算式と代入」と同じ原理

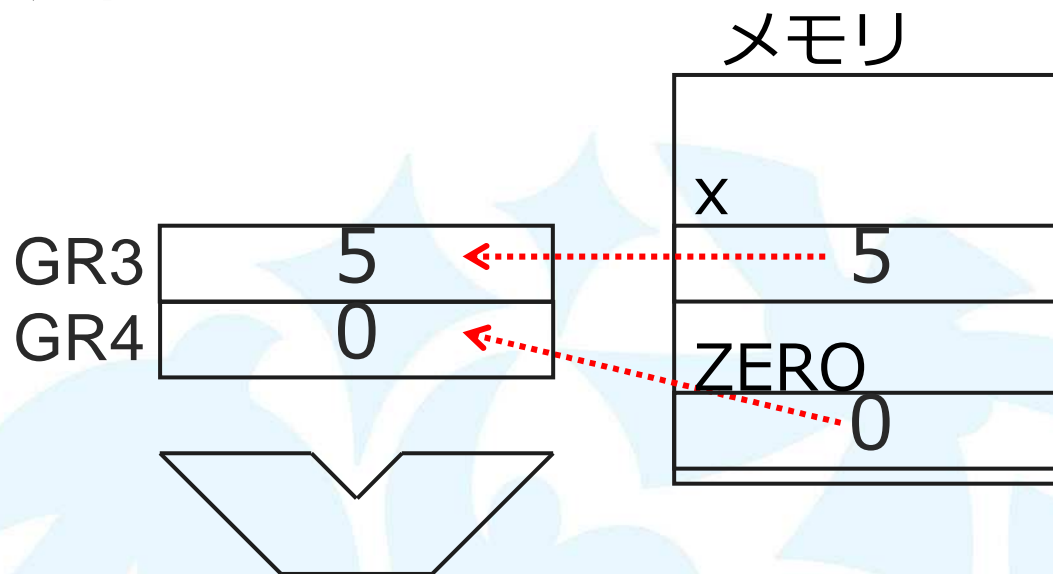
命令に分解したイメージ

$X = -X$

xをGRにロード

$GR \leftarrow 0 - GR$

GRをxにストア



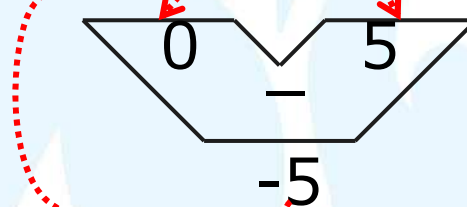
命令に分解したイメージ

$$X = -X$$

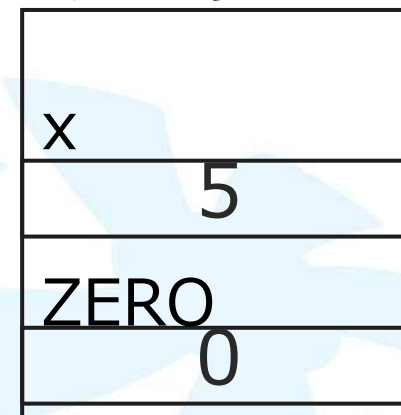
xをGRにロード

GR ← 0 - GR

GRをxにストア



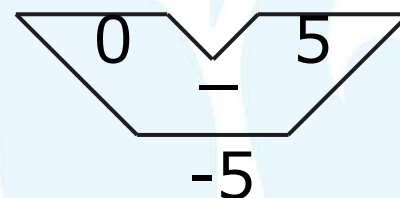
メモリ



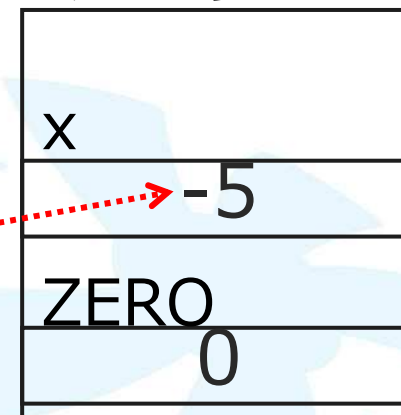
命令に分解したイメージ

$$X = -X$$

xをGRにロード
GR ← 0 - GR
GRをxにストア



メモリ

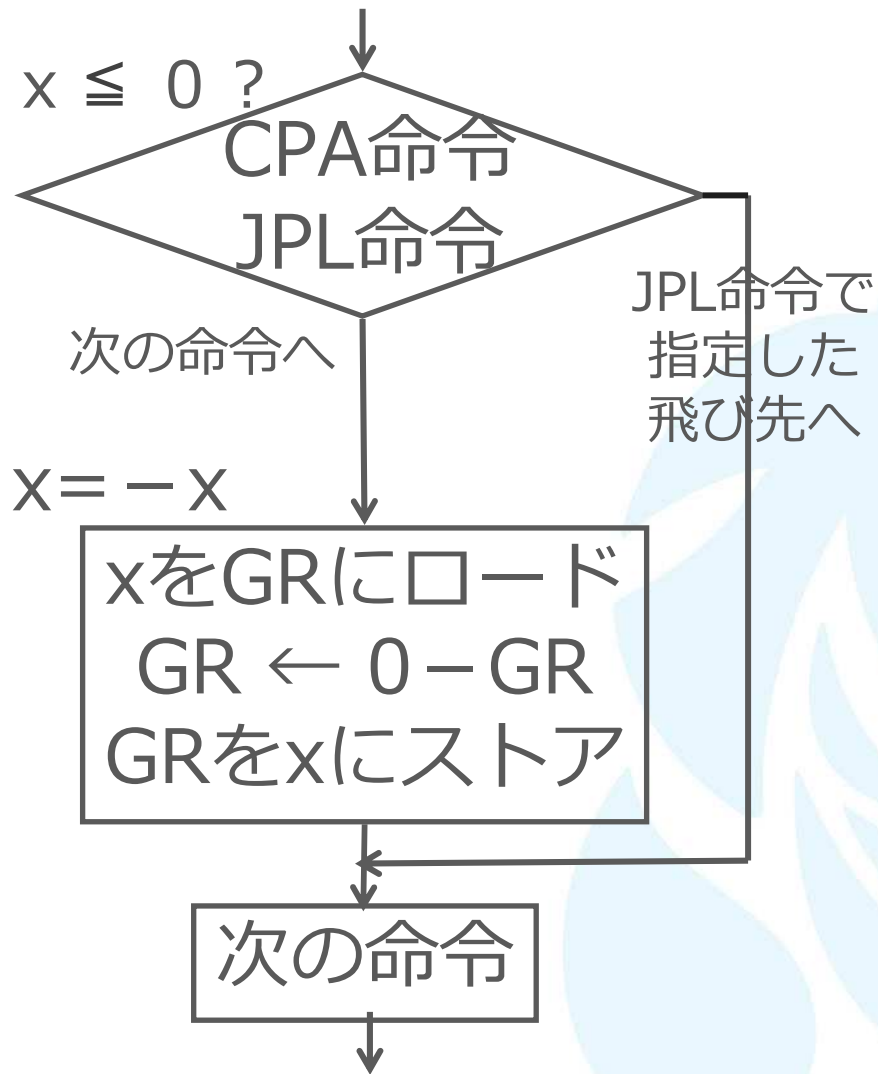


プログラムとしては

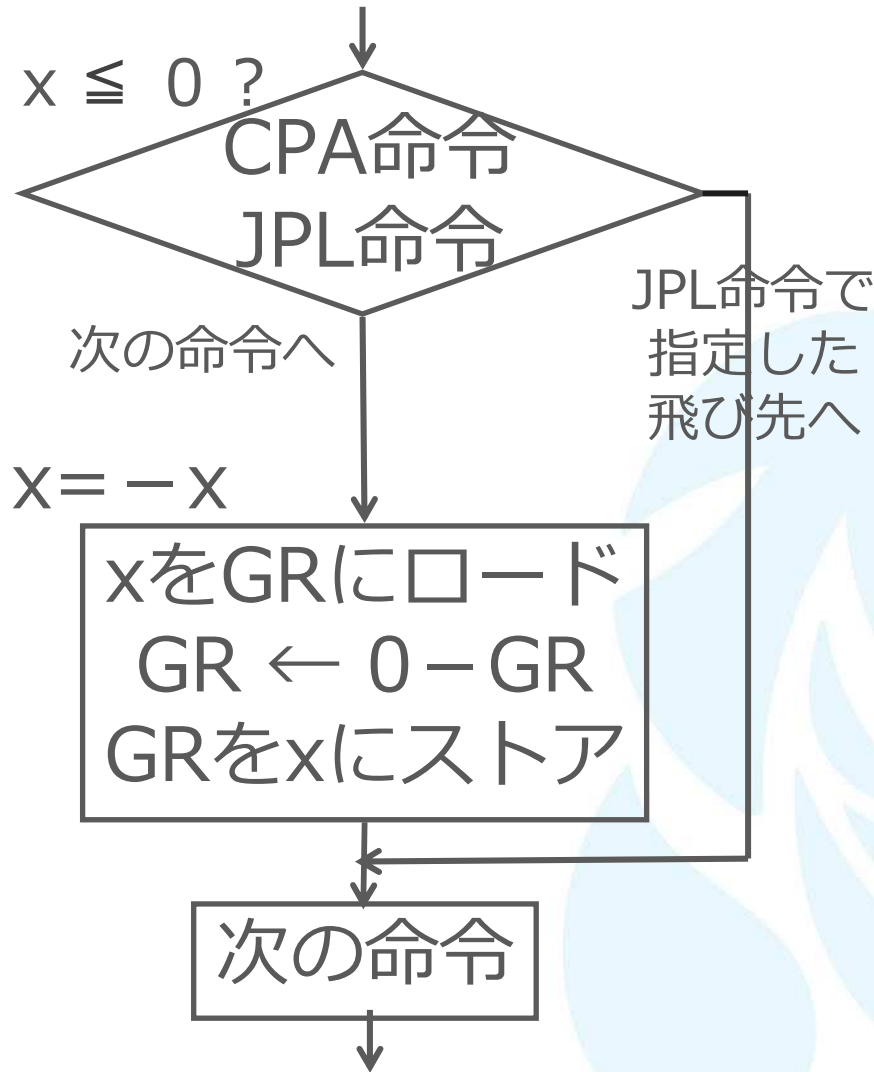


東邦大学

プログラムとしては



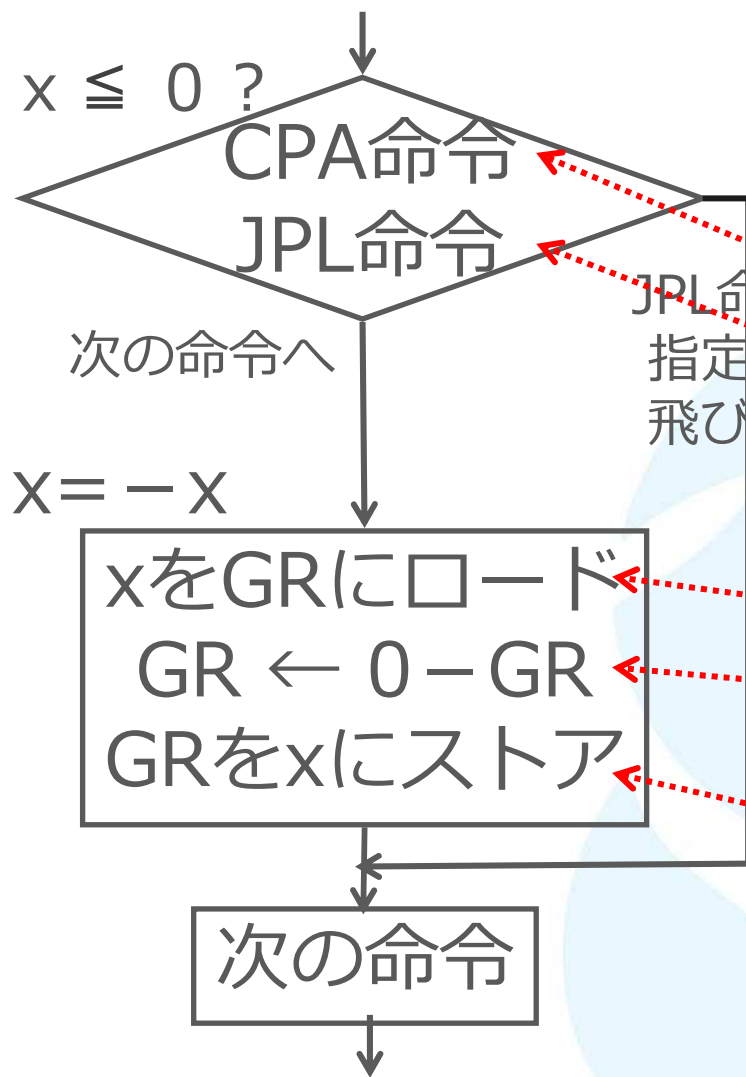
プログラムとしては



LD GR4, ZERO	GR4 ← 0
LD GR3, X	GR3 ← x
CPA GR3, GR4	比較
JPL L1	x > 0なら
	L1へ飛ぶ
LD GR4, ZERO	GR4 ← 0
LD GR3, X	GR3 ← x
SUBA GR4, GR3	GR4 - GR3
	→ GR4
ST GR4, X	X ← GR4

L1: 次の命令

プログラムとしては

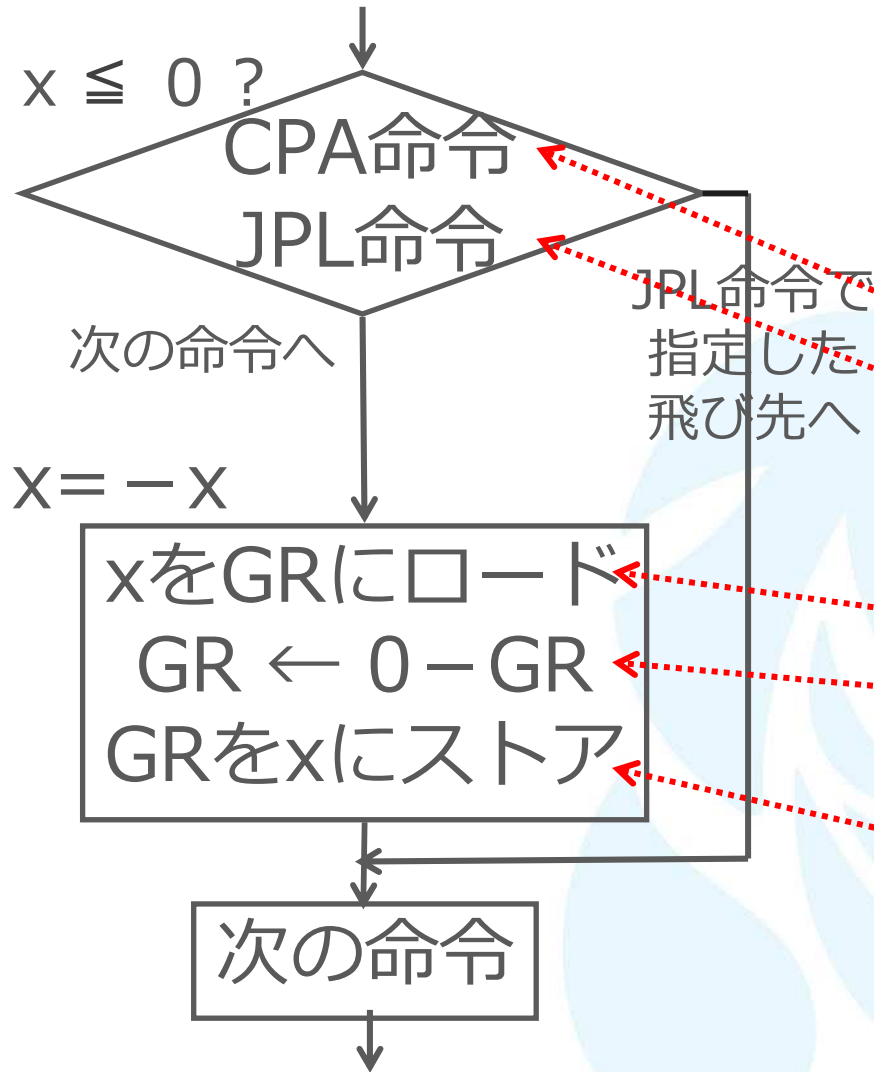


JPL命令で
指定した
飛び先へ

LD GR4, ZERO	GR4 ← 0
LD GR3, X	GR3 ← x
CPA GR3, GR4	比較
JPL L1	x > 0なら L1へ飛ぶ
LD GR4, ZERO	GR4 ← 0
LD GR3, X	GR3 ← x
SUBA GR4, GR3	GR4 - GR3 → GR4
ST GR4, X	X ← GR4

L1: 次の命令

プログラムとしては



比較のためのレジスタ設定

```
LD GR4, ZERO    GR4 ← 0
LD GR3, X        GR3 ← x
CPA GR3, GR4     比較
JPL L1           x > 0なら
```

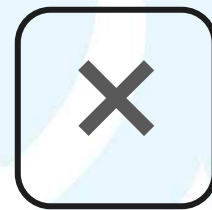
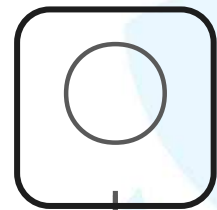
引き算のためのレジスタ設定

```
L1へ飛ぶ
LD GR4, ZERO    GR4 ← 0
LD GR3, X        GR3 ← x
SUBA GR4, GR3   GR4 - GR3
                → GR4
ST GR4, X       X ← GR4
```

L1: 次の命令



命令に変換するとどうなるか
わかりましたか？



↓
次へ

もう少しいろいろな例を見てみましょう



東邦大学

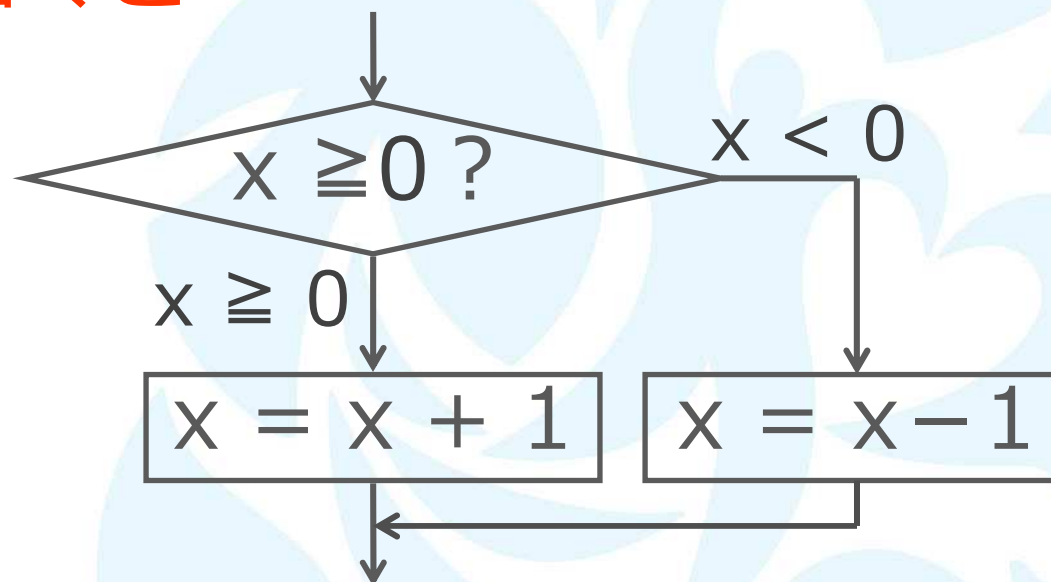
もう少しいろいろな例を見てみましょう

```
if (x > 0) x = x + 1  
else x = x - 1
```

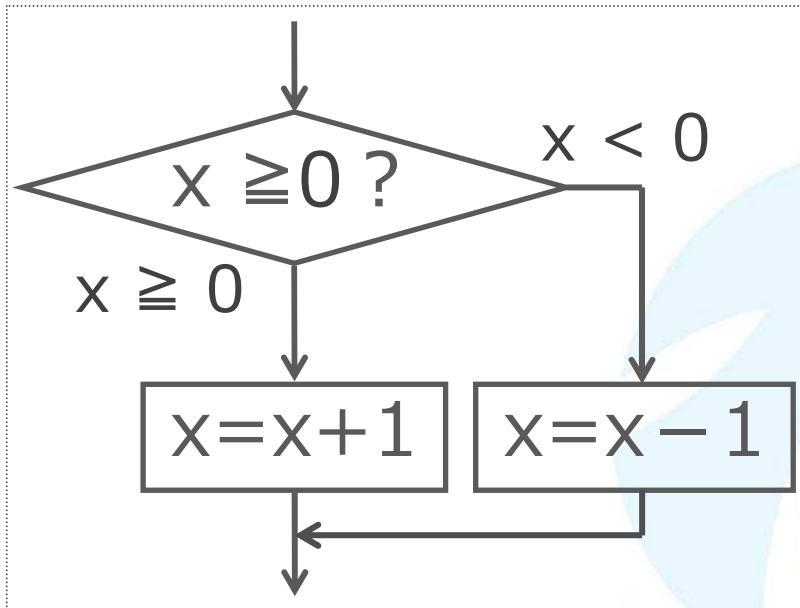
もう少しいろいろな例を見てみましょう

```
if (x ≥ 0) x = x + 1  
else x = x - 1
```

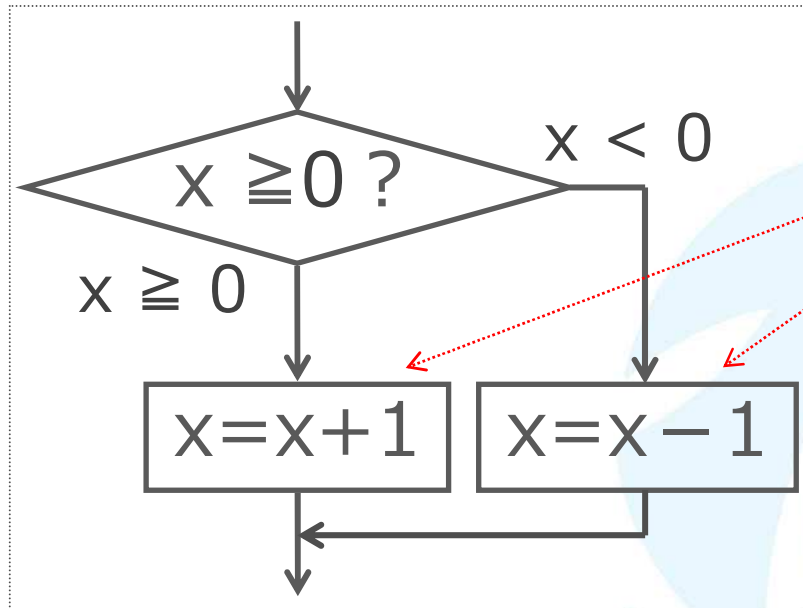
流れ図を描くと



これを命令の流れに書き直すには



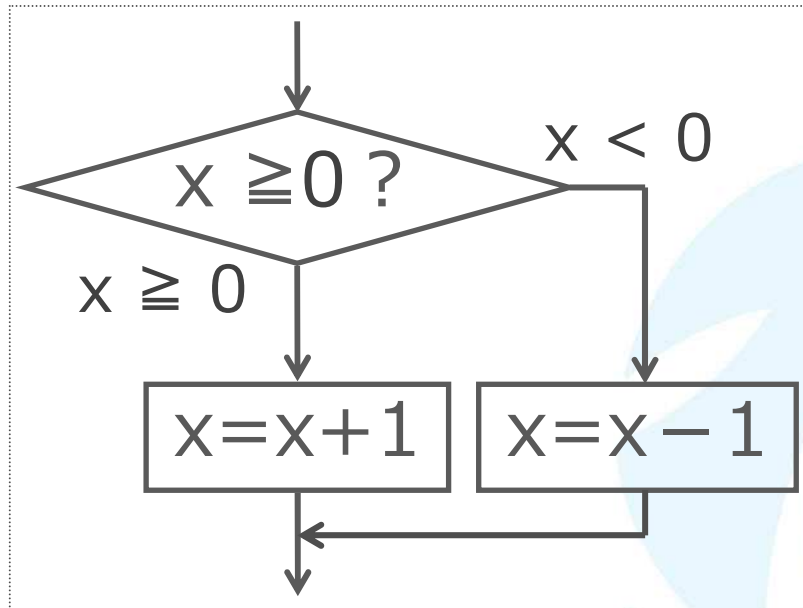
これを命令の流れに書き直すには



横に2列になる所がある



これを命令の流れに書き直すには



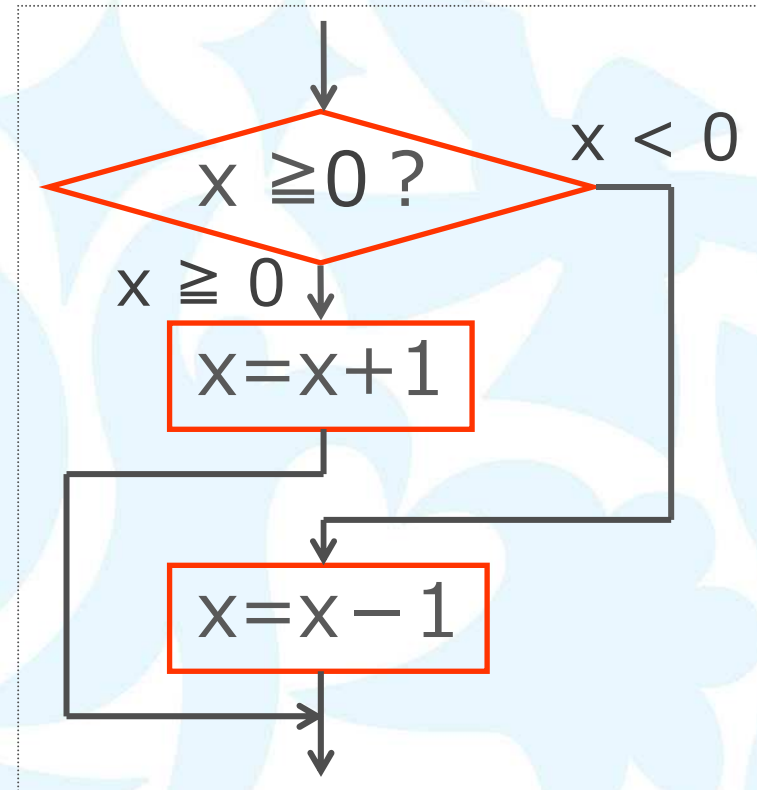
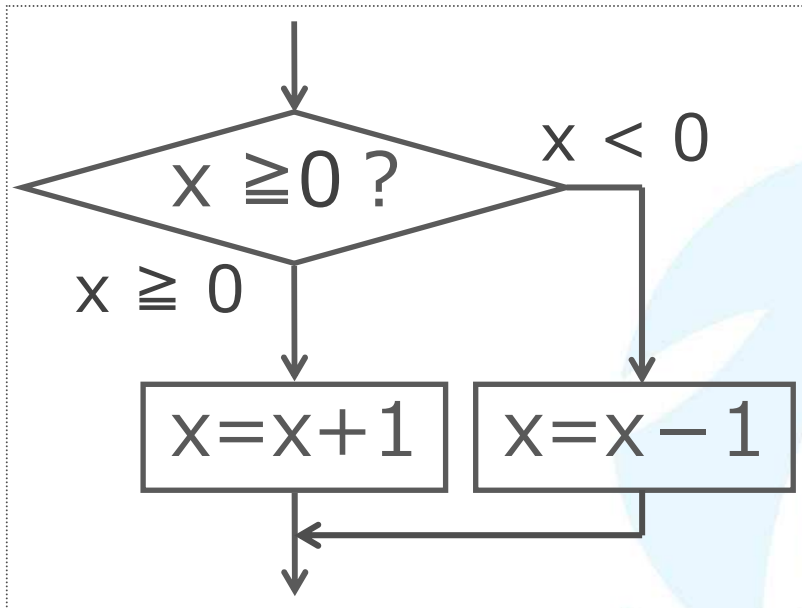
横に2列に
なる所がある



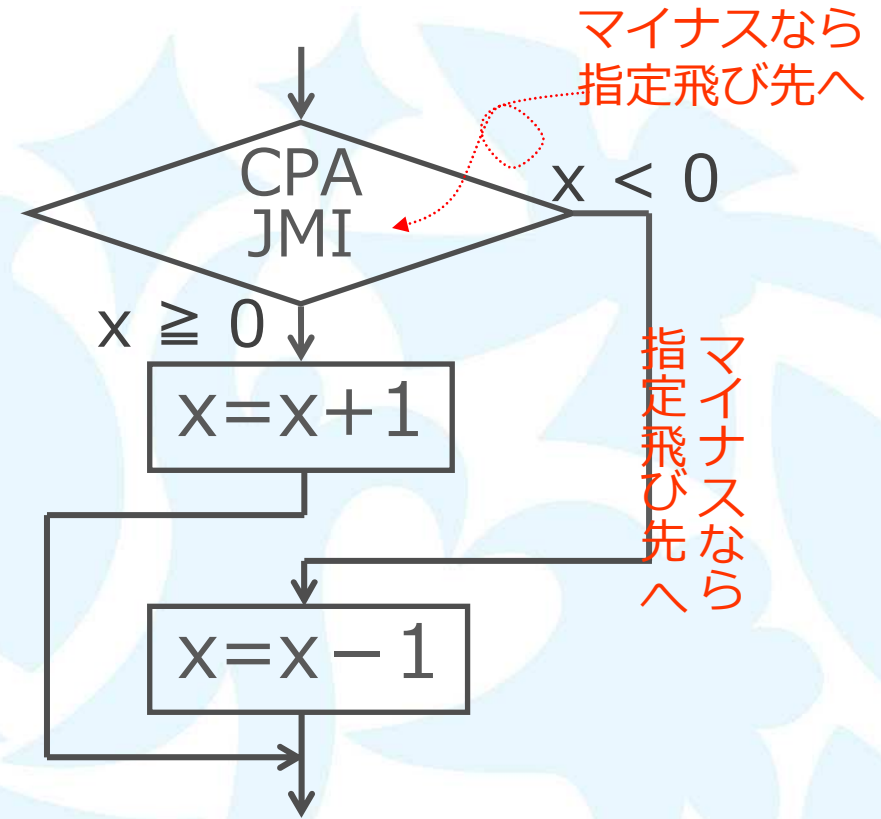
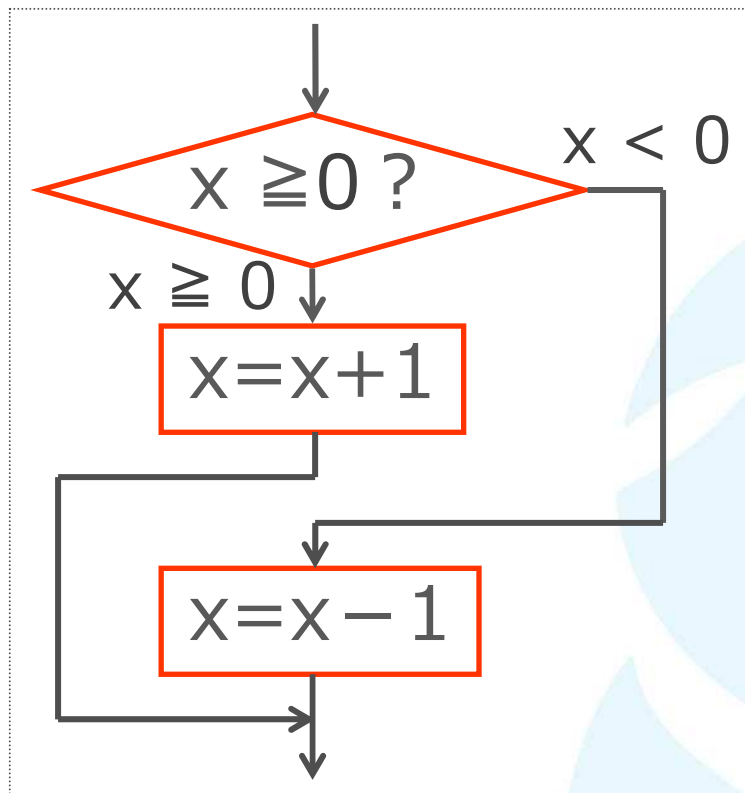
1列の流れに
書き換える

これを命令の流れに書き直すには

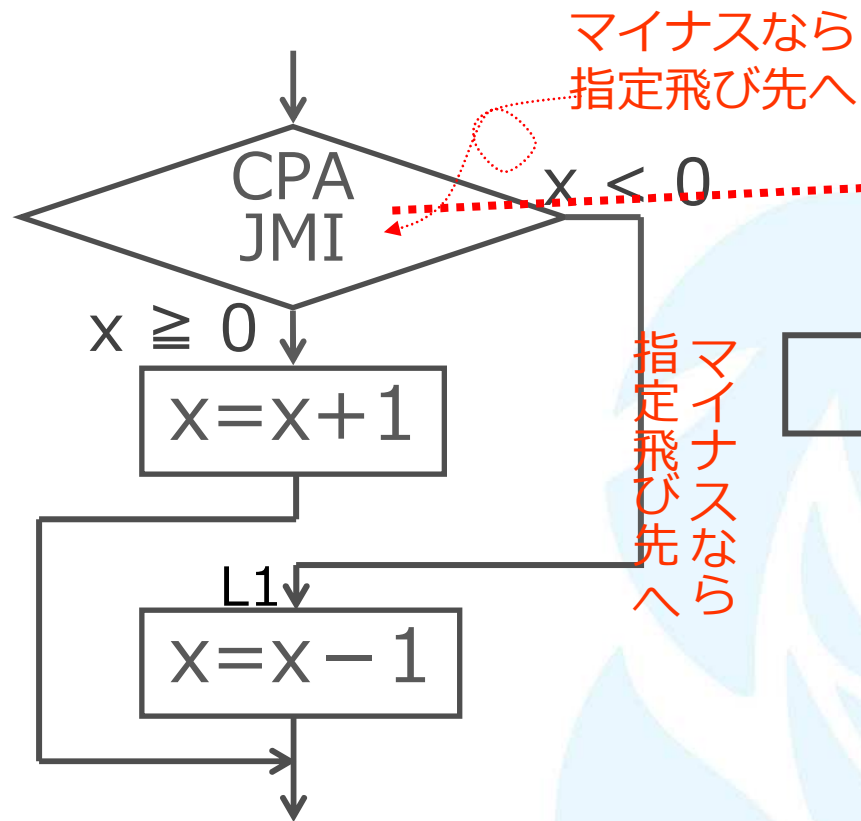
1列の流れ～横に並んでいない



これを命令の流れに書き直すには



これを命令の流れに書き直すには



マイナスなら
指定飛び先へ

$x < 0$

マイナスなら
指定飛び先へ

```
LD  GR3, ZERO
LD  GR4, X
CPA GR4, GR3  (x-0)
JMI L1       負→L1
```

```
LD  GR3, ONE
ADDA GR4, GR3 (x+1)
ST  GR4, X
JUMP L2
```

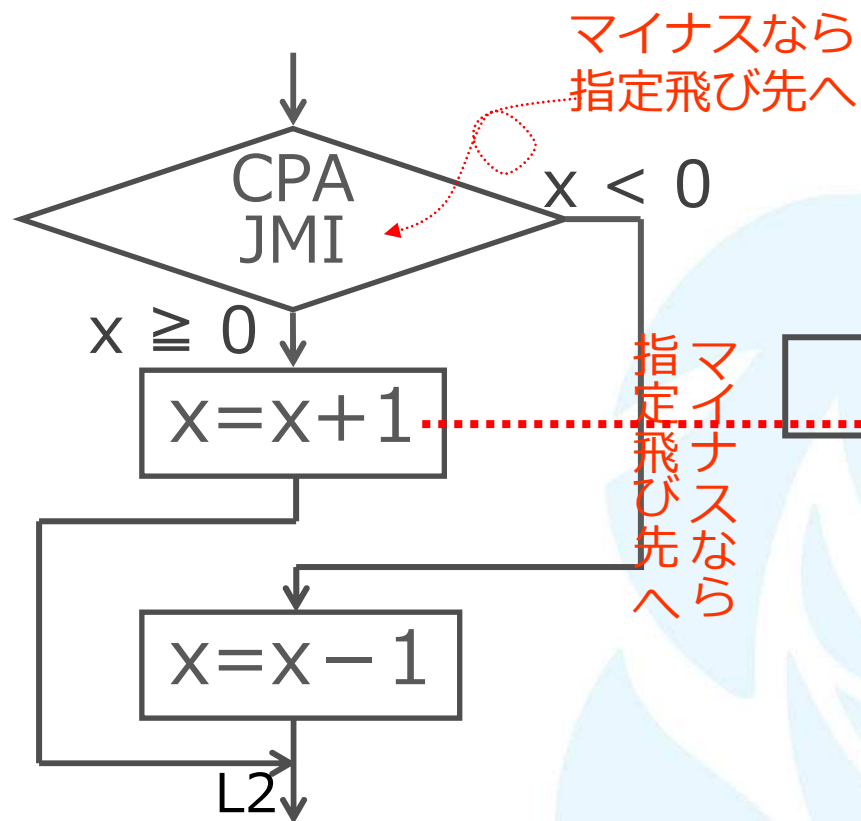
```
L1 LD  GR3, ONE
   SUBA GR4, GR3 (x-1)
   ST  GR4, X
```

L2 次の命令



東邦大学

これを命令の流れに書き直すには



```
LD  GR3, ZERO
LD  GR4, X
CPA GR4, GR3   (x-0)
JMI L1         負→L1
```

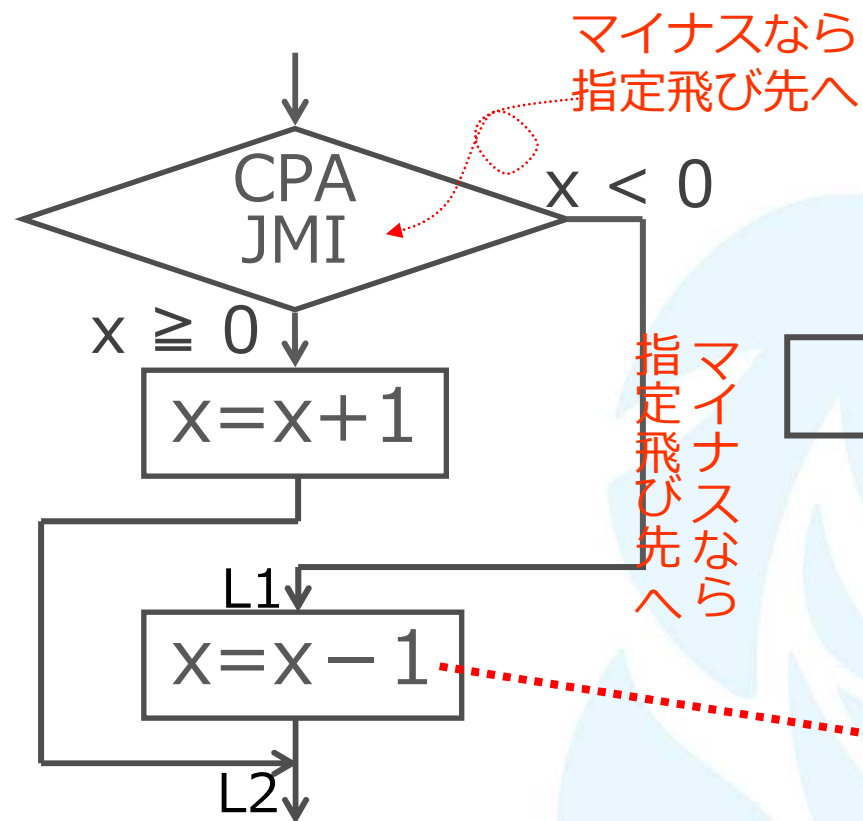
```
LD  GR3, ONE
ADDA GR4, GR3  (x+1)
ST  GR4, X
JUMP L2
```

```
L1 LD  GR3, ONE
   SUBA GR4, GR3  (x-1)
   ST  GR4, X
```

L2 次の命令



これを命令の流れに書き直すには



```
LD  GR3, ZERO
LD  GR4, X
CPA GR4, GR3  (x-0)
JMI L1      負→L1
```

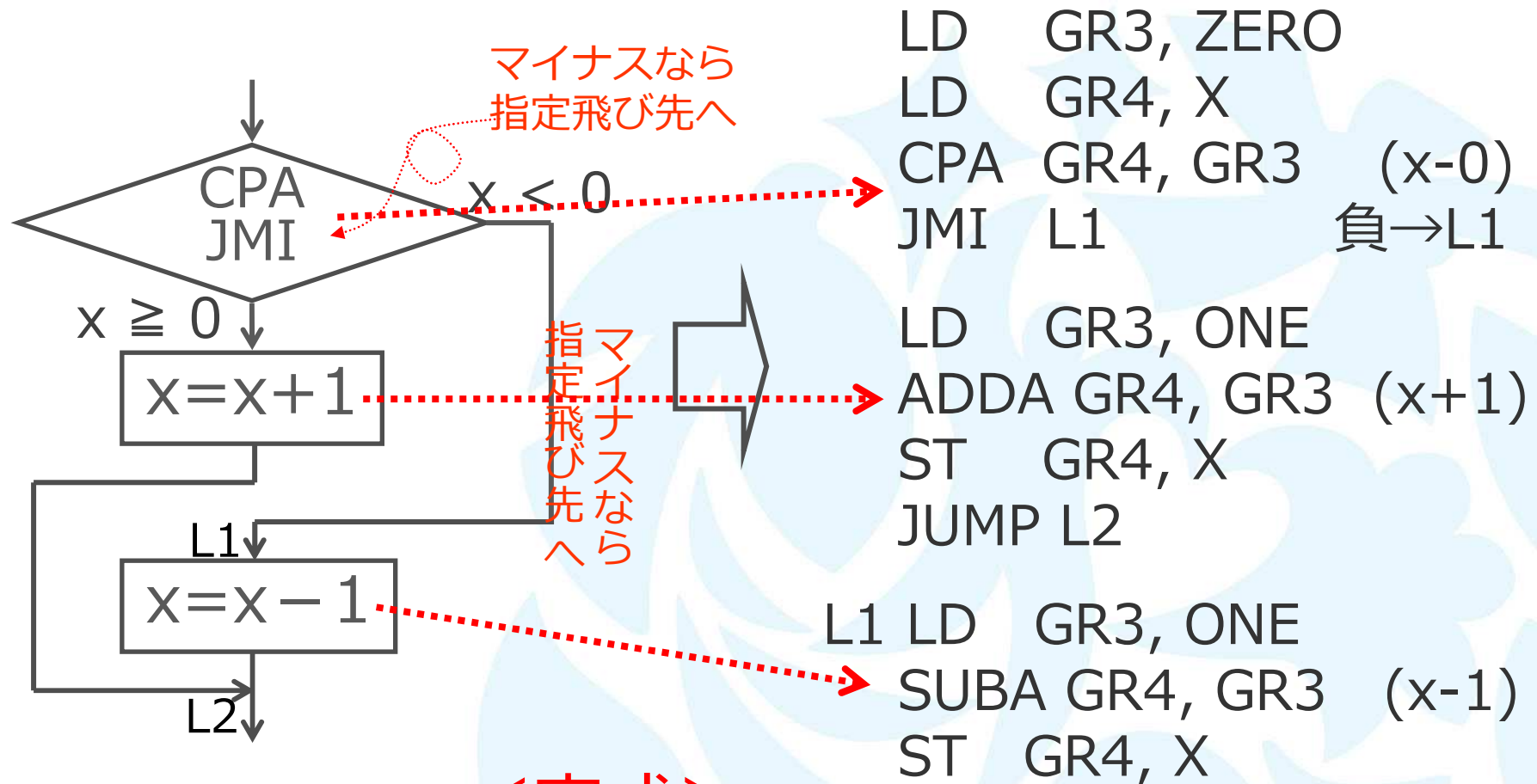
```
LD  GR3, ONE
ADDA GR4, GR3 (x+1)
ST  GR4, X
JUMP L2
```

```
L1 LD  GR3, ONE
   SUBA GR4, GR3 (x-1)
   ST  GR4, X
```

L2 次の命令



これを命令の流れに書き直すには



<完成>

L2 次の命令



東邦大学

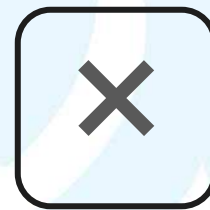
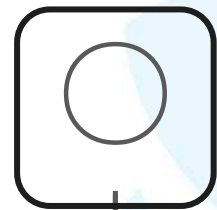
条件分岐をまとめると

条件分岐は CPA+JPL (や CPA+JMI) で
作ることが出来る

条件 ($>$ とか \geq とか $<$ とか \leq など) は
JPL, JMI, JZE, JNE を選んで作る

左右2つの経路があるときは、縦に並べて
JUMP命令でつなぐ必要がある

if 文（条件分岐）から機械命令へ
変換の仕方がわかりましたか？



次へ

では、演習問題で試してみましよう

演習問題

```
if ( x > 0 ) x = x + x  
else x = 0
```


演習問題

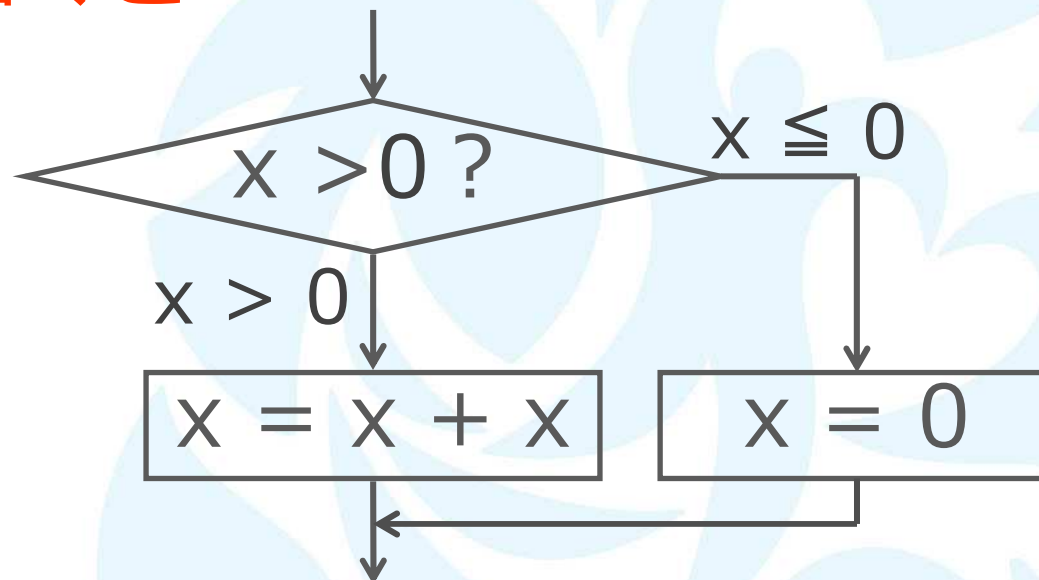
```
if ( x > 0 ) x = x + x  
else x = 0
```

流れ図を描くと

演習問題

```
if ( x > 0 ) x = x + x  
else x = 0
```

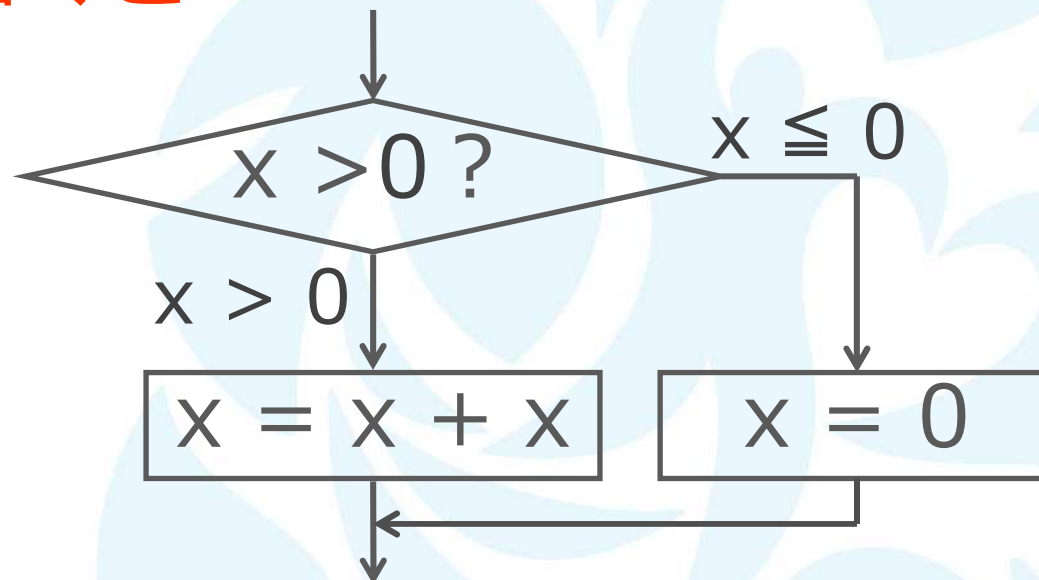
流れ図を描くと



演習問題

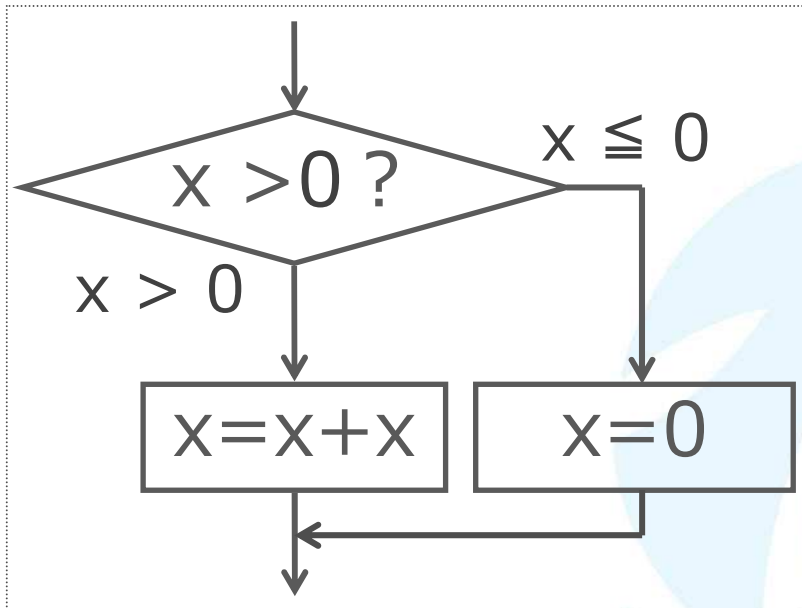
```
if ( x > 0 ) x = x + x  
else x = 0
```

流れ図を描くと

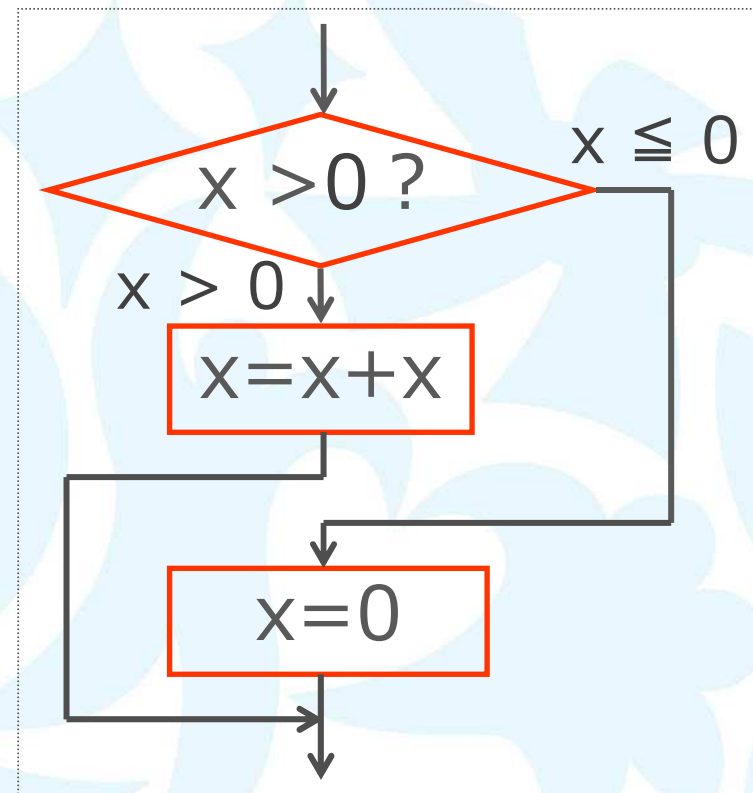
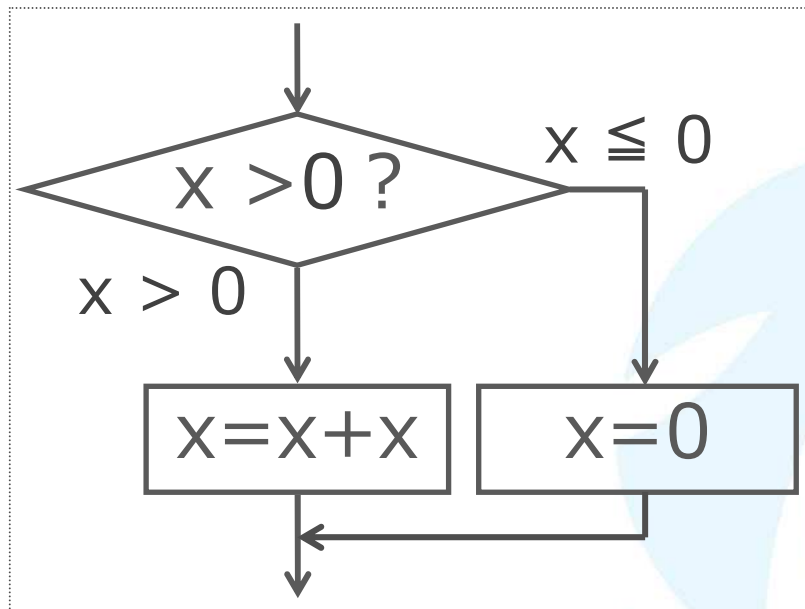


前の例題と同じようですね

これを縦一列に書き直すと



これを縦一列に書き直すと

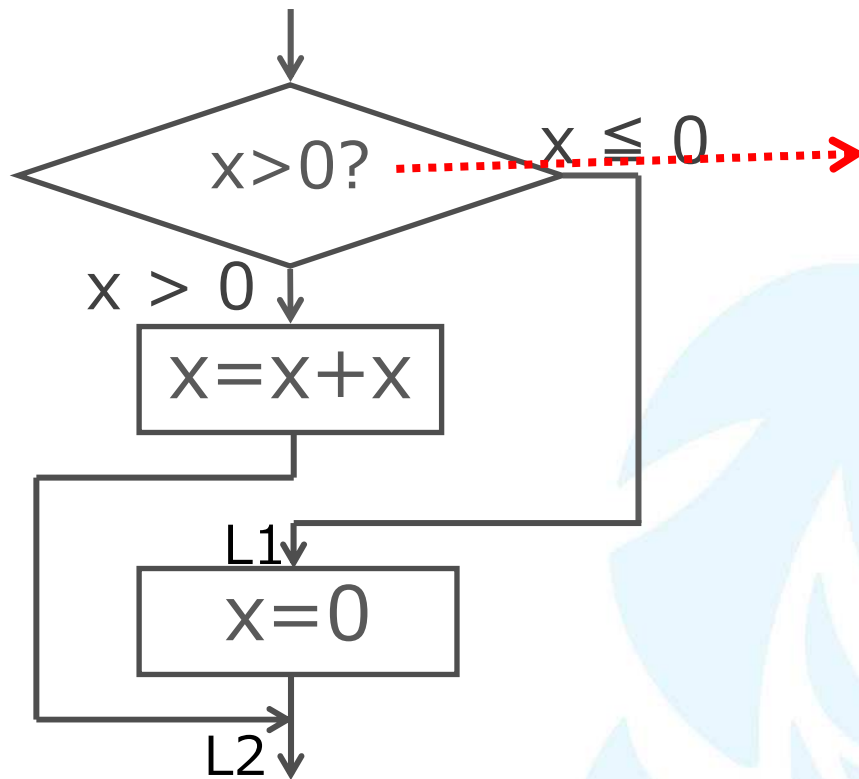


ここまで前の例題と同じやり方です



東邦大学

これを命令の流れに書き直すには

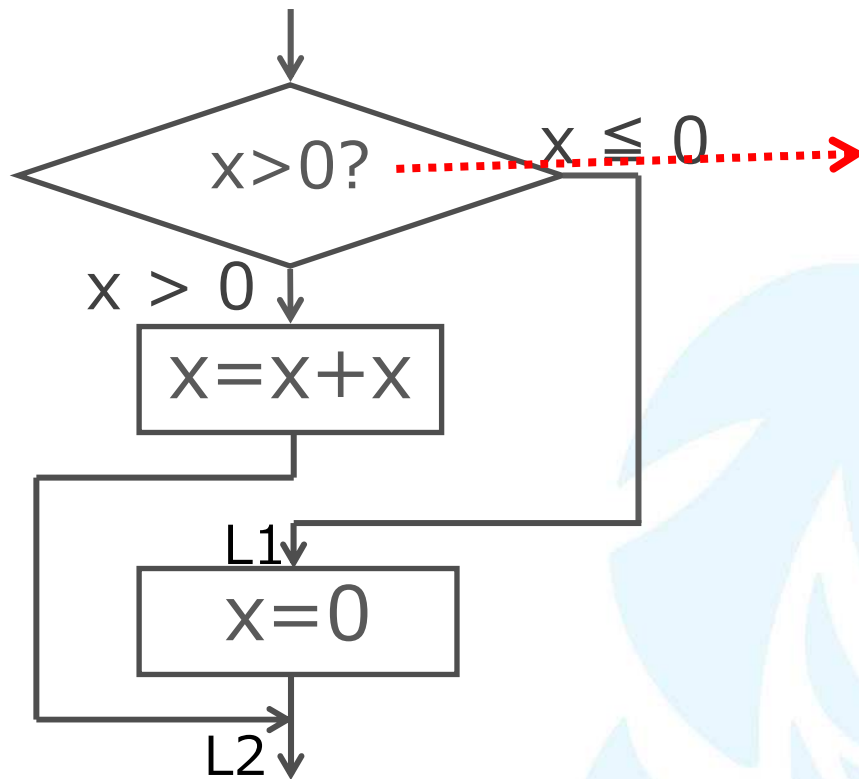


CPA GR4, GR3 (x-0)
JMI L1 負→L1

でいいだろうか？

x=0の時を考えてみよう

これを命令の流れに書き直すには



CPA GR4, GR3 (x-0)
JMI L1 負→L1

でいいだろうか？

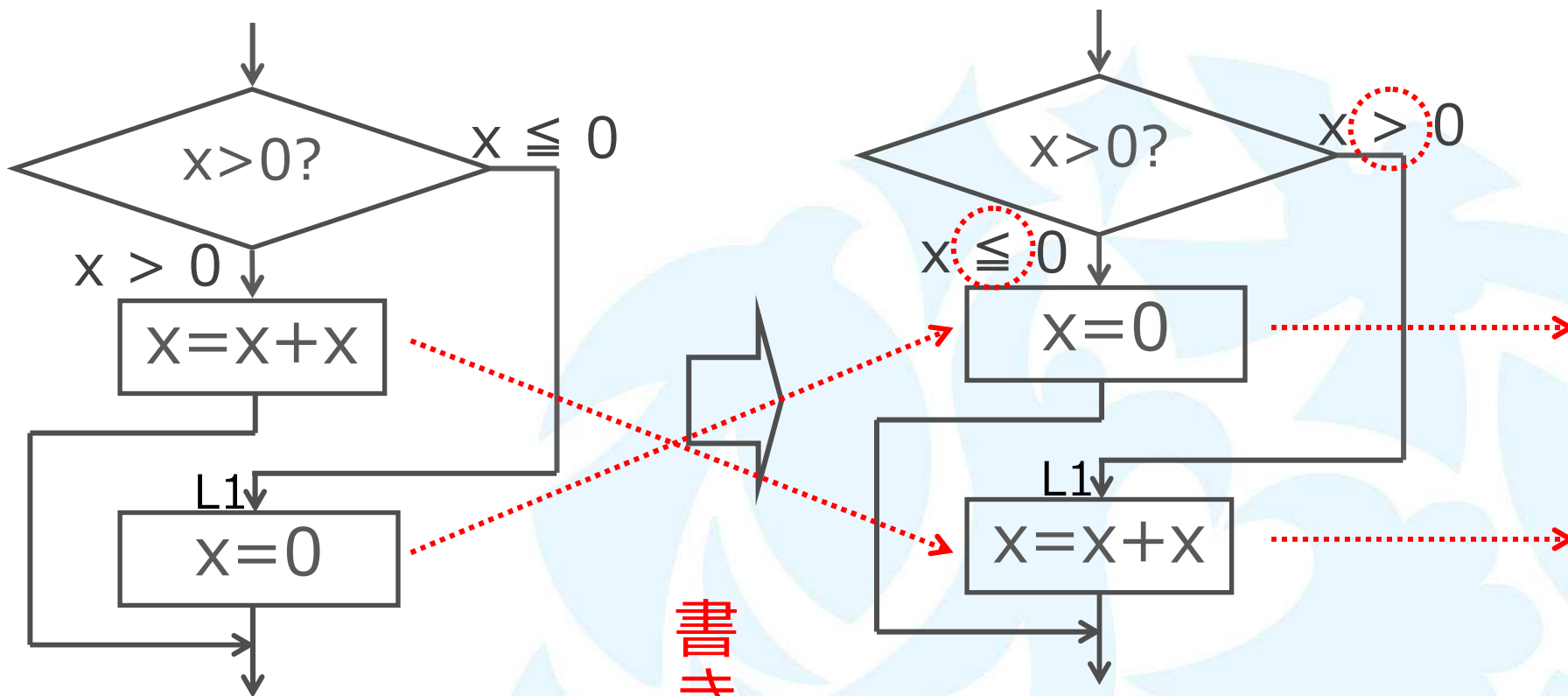
x=0 の時を考えてみよう

流れ図ではL1へ飛ぶ

JMIだと0の時は
ジャンプしない

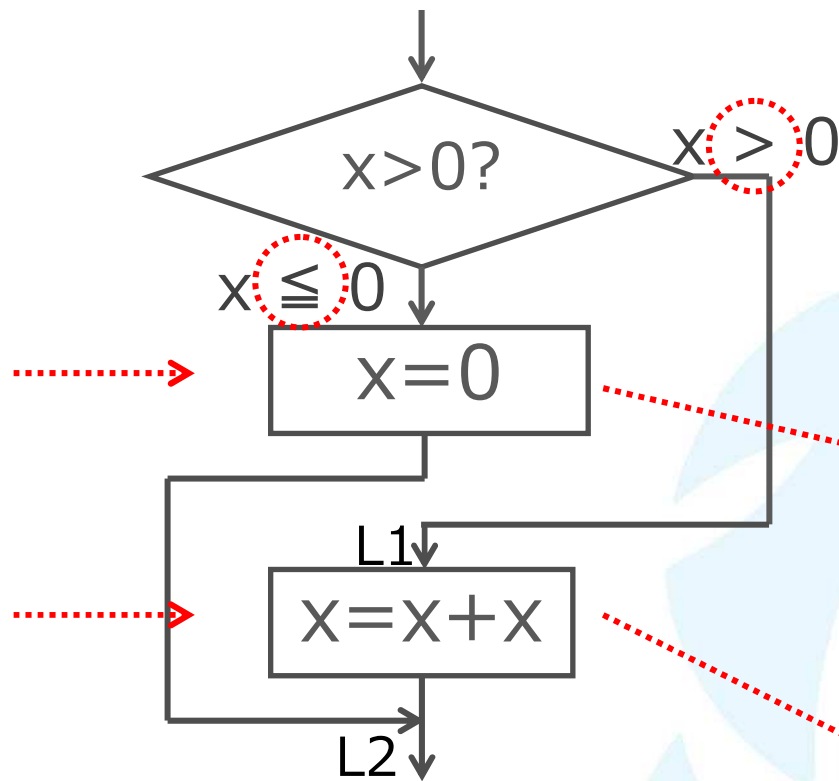
流れ図と違う

方法 1) 判定条件をひっくり返す



書き変える

方法 1) 判定条件をひっくり返す



```
LD GR3, ZERO
```

```
LD GR4, X
```

逆にした

```
CPA GR3, GR4 (0-x)
```

```
JPL L1 正 → L1
```

x = 0 の処理

```
JUMP L2
```

L1

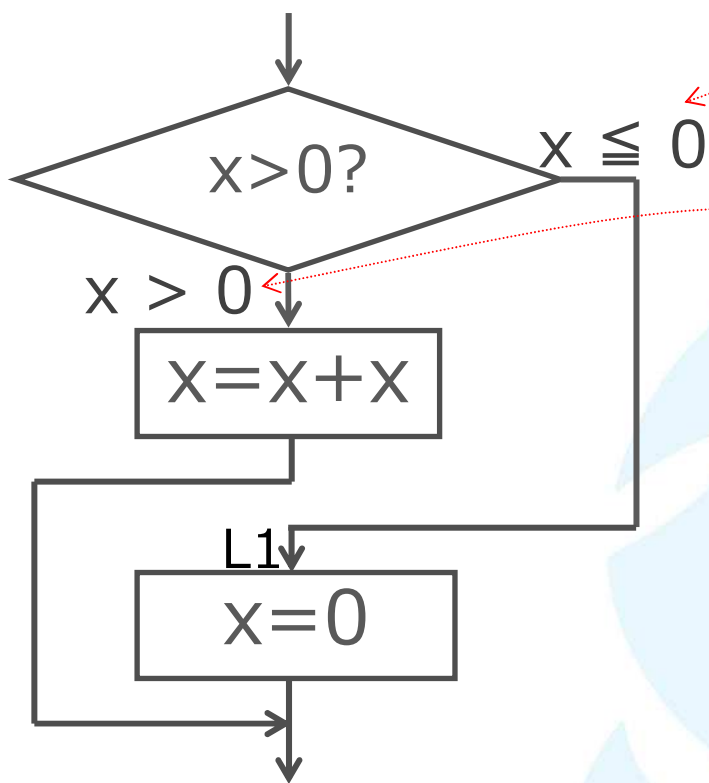
x = x + x の処理

L2 次の命令

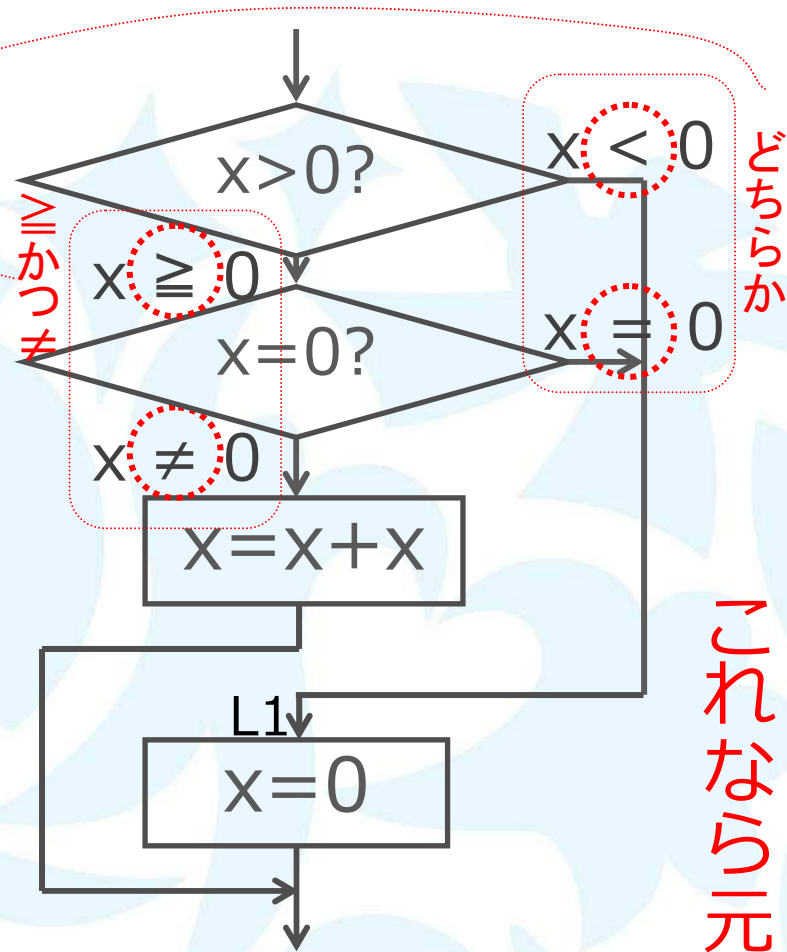


東邦大学

方法2) <と=の2回判定

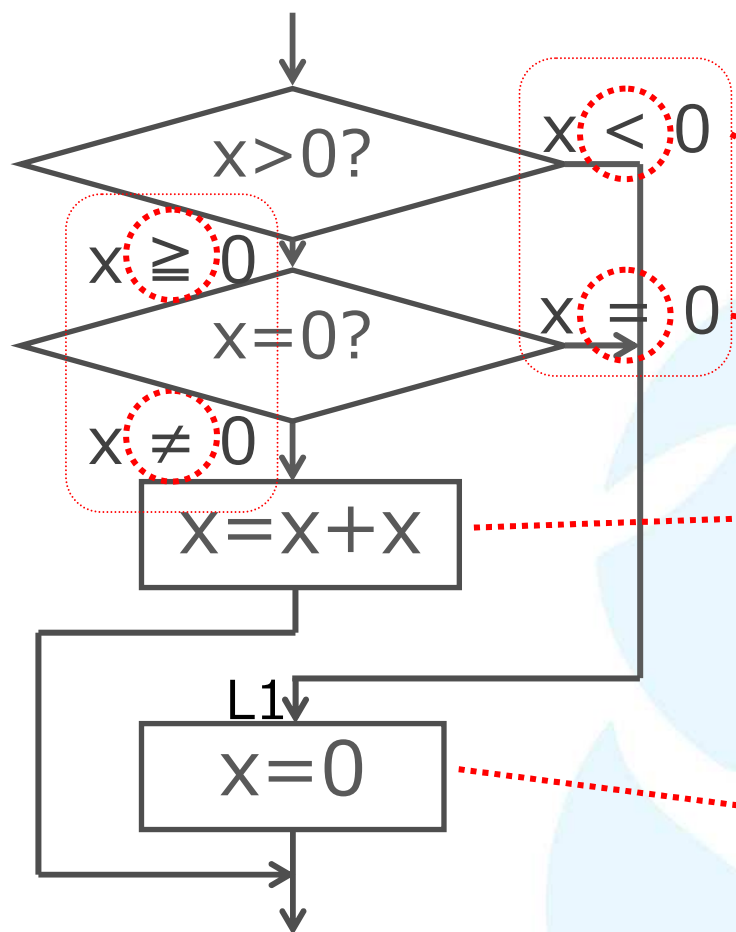


書き変える



これなら元通り

方法2) <と=の2回判定



```

LD   GR3, ZERO
LD   GR4, X
CPA  GR4, GR3    (x-0)
JPL  L1         正→L1
JEZ  L1         0→L1
    
```

x = 0 の処理

JUMP L2

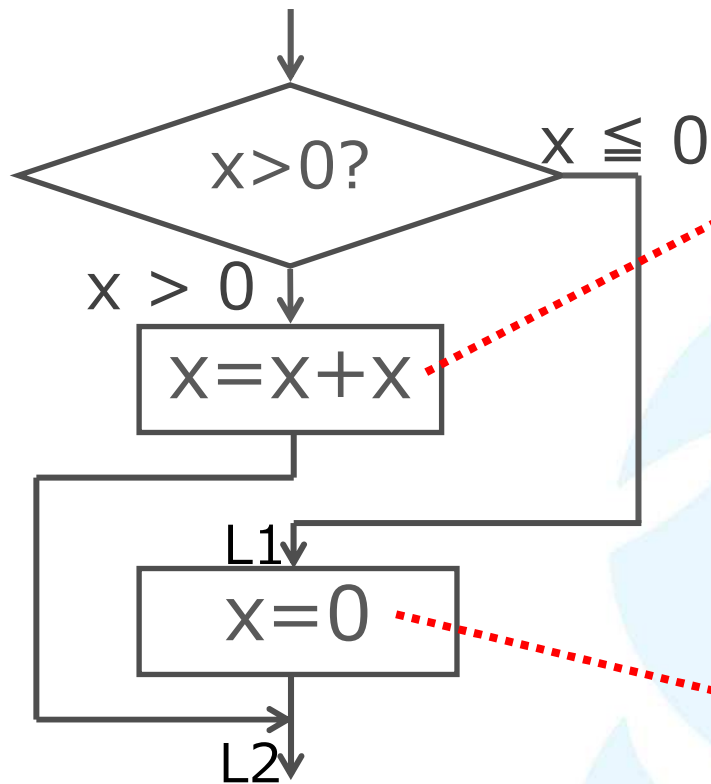
L1
x = x+x の処理

L2 次の命令



東邦大学

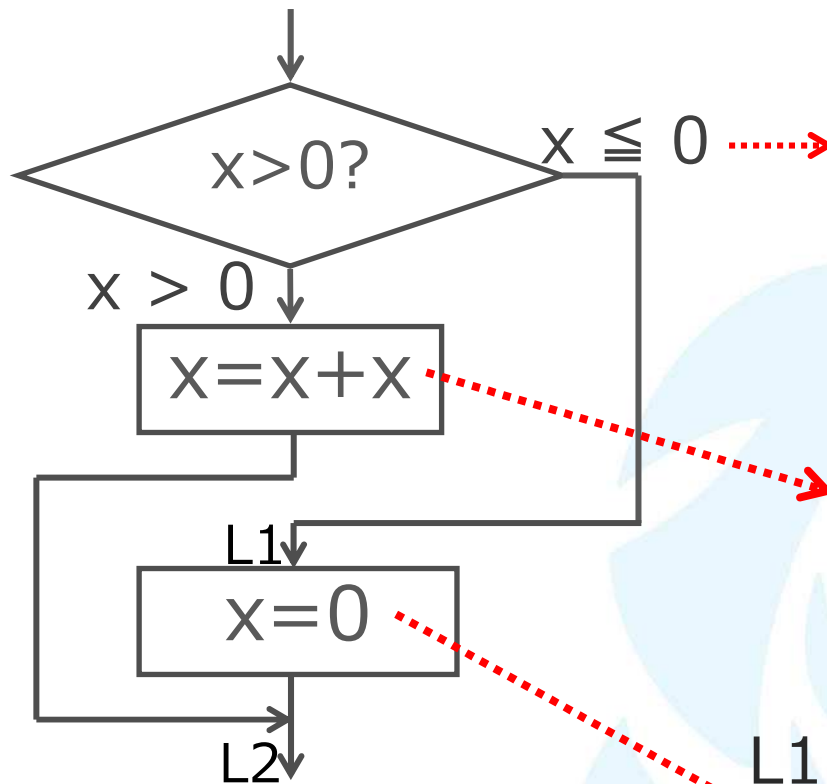
下の2つは既にできるはず



```
LD    GR3, X    GR3 ← X
ADDA  GR3, GR3
      GR3 ← GR3 + GR3
ST    GR3, X    X ← GR3
```

```
LD    GR3, ZERO
      GR3 ← ZERO
ST    GR3, X    X ← GR3
```

全体を合わせると



```
LD GR3, ZERO      2 番目の方法
LD GR4, X
CPA GR4, GR3      (x-0)
JPL L1            正 → L1
JEZ L1            0 → L1
```

```
LD GR3, X          GR3 ← X
ADDA GR3, GR3      GR3 ← GR3 + GR3
ST GR3, X          X ← GR3
JUMP L2
```

```
L1 LD GR3, ZERO      GR3 ← ZERO
ST GR3, X          X ← GR3
```

L2 次の命令

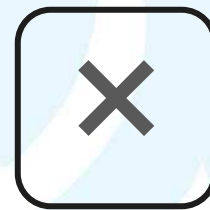
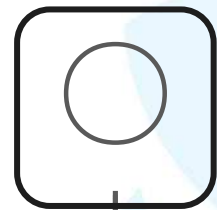
課題で追加した話は

条件分岐での JPL や JMI の選び方は
必ずしも一通りではない

条件を逆にし、飛び先も逆にすれば、
同じような事ができる (=の時に注意)

2つ連続で JPL と JZE などを使っていい
1つ目でジャンプしなかったときに
2つ目の条件分岐 Jxx が実行される
(注：CPAは1回だけでよい)

if 文（条件分岐）から機械命令へ
変換の仕方がわかりましたか？



次へ