# Stack - LiFO

Part 2: Applications

# Stack Applications

- Parentheses Matching
- Infix to Postfix

## Parentheses Matching(괄호 매칭)

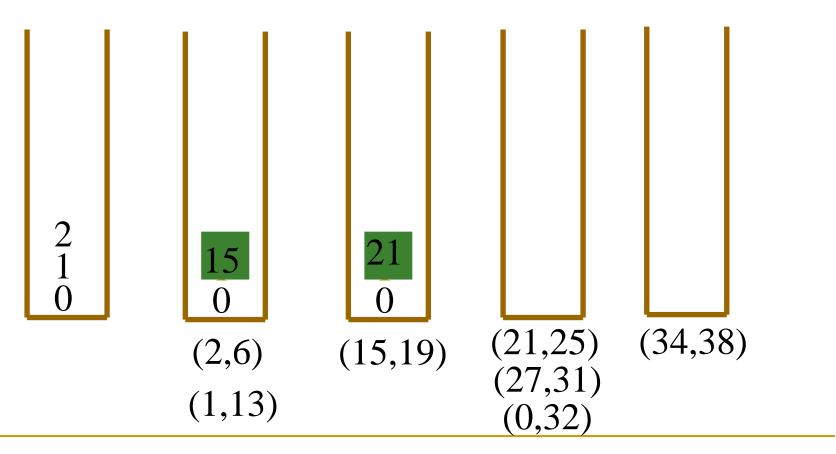
- (((a+b)\*c+d-e)/(f+g)-(h+j)\*(k-l))/(m-n)
  - 출력 값 (i, j) 는 i 번째 여는 괄호는 j 번째 닫는 괄호와 쌍이라는 것을 의미하고 있다, 그러므로 위의 수식에서는 다음과 같은 괄호 매칭 쌍이 출력된다
    - **(2,6)** (1,13) (15,19) (21,25) (27,31) (0,32) (34,38)
- (a+b))\*((c+d)
  - **(0,4)**
  - right parenthesis at 5 has no matching left parenthesis
  - **(8,12)**
  - left parenthesis at 7 has no matching right parenthesis

#### Parentheses Matching

- 알고리즘
  - 수식을 왼쪽부터 오른쪽으로 scan 하면서 ...
  - □ 여는 괄호를 만나면 stack에 PUSH한다
  - □ 닫는 괄호를 만나면 stack으로부터 POP을 한다
    - 이때 stack이 empty이거나
    - Scan 완료 후에도 stack에 괄호 위치가 남아 있으면 괄호의 mismatching

## Example

(((a+b)\*c+d-e)/(f+g)-(h+j)\*(k-l))/(m-n)



# More Stack Applications

- Parentheses Matching
- Infix to Postfix

## **Evaluation of Expressions**

$$X = a / b - c + d * e - a * c$$

$$a = 4$$
,  $b = c = 2$ ,  $d = e = 3$ 

Interpretation 1:

$$((4/2)-2)+(3*3)-(4*2)=0+8+9=1$$

Interpretation 2:

How to generate the machine instructions corresponding to a given expression?

precedence rule + associative rule

## Mathematical Expression

- Infix notation
- reverse Polish notation (RPN) : postfix notation
  - **345\*+**
- Polish notation : prefix notation
  - + 3 \* 45
- Infix 연산을 RPN으로 변환하면 stack을 이용하여 연산을 매우 효율
   적으로 수행할 수 있다
  - Shunting-yard algorithm
  - Stack machine

user

#### compiler

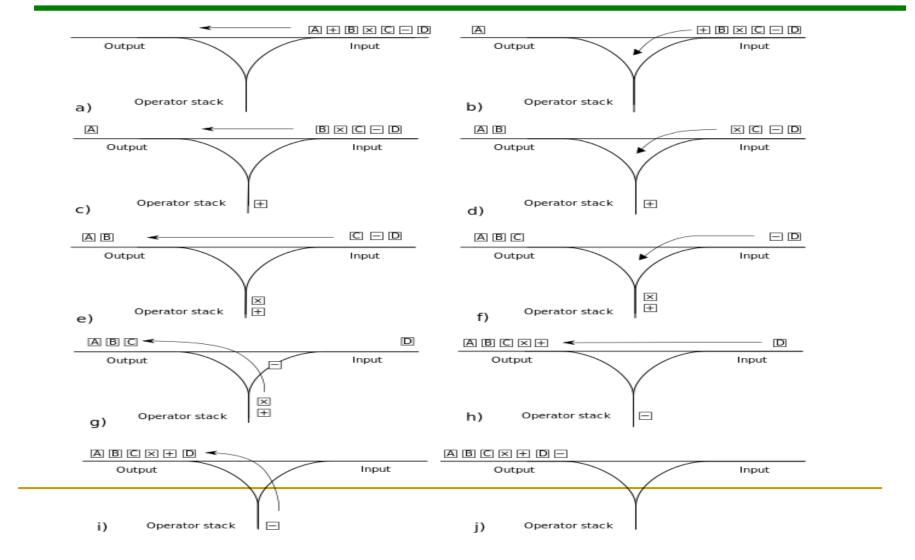
Infix	Postfix
2+3*4	234*+
a*b+5	ab*5+
(1+2)*7	12+7*
a*b/c	ab*c/
(a/(b-c+d))*(e-a)*c	abc-d+/ea-*c*
a/b-c+d*e-a*c	ab/c-de*ac*-

Postfix: no parentheses, no precedence

Token	Stack	Тор		
	[0] [1]	]	[2]	
6	6			0
2	6 2			1
/	6/2			О
3	6/2	3		1
_	6/2-3			О
4	6/2-3	4		1
2	6/2-3	4	2	2
*	6/2-3	4*2		1
+	6/2-3+4*2			О

# Shunting-Yard Algorithm

Developed by E. Dijkstra





#### Infix to Postfix Conversion

(Intuitive Algorithm)

(1) Fully parenthesized expression

(2) All operators replace their corresponding right parentheses.

(3) Delete all parentheses.

#### The orders of operands in infix and postfix are the same. a + b \* c, \* > +

Token	Stack		Тор	Output	
	[0]	[1]	[2]		
а				-1	а
+	+			0	a
b	+			0	ab
*	+	*		1	ab
С	+	*		1	abc abc*+
eos				-1	abc*+

$$a *_{1} (b + c) *_{2} d$$

Token	Stack		Тор	Output		
	[0]	[1]	[2]			
2				-1	2	
a				-1	а	
<b>*</b> 1	*1			0	а	
(	*1	(		1	а	
b	*1	(		1	ab	
+	*1	(	+	2	ab	
С	*1	(	+	2	abc	
)	*1			0	abc+	
*2	*2			0	abc+* <sub>1</sub>	
d	*2			0	abc+* <sub>1</sub> d	
eos	*2			0	abc+* <sub>1</sub> d* <sub>2</sub>	

#### Rules

- (1) Operators are taken out of the stack as long as their in-stack precedence is higher than or equal to the incoming precedence of the new operator.
- (2) ( has low in-stack precedence, and high incoming precedence.

```
( ) + - * / % eos
isp 0 19 12 12 13 13 13 0
icp 20 19 12 12 13 13 13 0
```

#### Infix to Postfix

#### Data structure

```
Assumptions:
    operators: +, -, *, /, %
    operands: single digit integer
#define MAX_STACK_SIZE 100 /* maximum stack size */
#define MAX_EXPR_SIZE 100 /* max size of expression */
typedef enum {lparen, rparen, plus, minus, times, divide, mod, eos, operand} precedence;
int stack[MAX_STACK_SIZE]; /* global stack */
char expr[MAX_EXPR_SIZE]; /* input string */
static int isp[] = \{0, 19, 12, 12, 13, 13, 13, 0\}; // in-stack precedence
static int icp[] = {20, 19, 12, 12, 13, 13, 13, 0};
                                              // incoming precedence
```

#### 함수 Infix2Postfix

```
void infix2postfix(void)
// 입력 : infix 스트링
// 출력 : postfix 형식(화면)
  char symbol;
 precedence token;
 int n = 0;
 int sp = 0; // stack pointer
 stack[sp] = eos; // 스트링 마지막에 NULL 스트링 삽입
 for (token = get _token(&symbol, &n); token != eos; token = get_token(&symbol, &n))
  if (token == operand)
    printf ("%c", symbol); // token이 operance이면 화면으로 출력
  else if (token == rparen ) { // token이 ')' 인 경우
```

```
// '('가 나올 때까지 스택의 내용을 화면으로 출력
  while (stack[sp] != lparen)
    print_token(delete(&top));
  pop(&top); // '( ' 를 스택으로부터 제거
              // ')' 이 아닌 경우
 else {
 // 현재 token의 precedence(icp) 이상의 precedenc를 가지는 symbol(isp)들을
 // 스택으로부터 읽어 화면으로 출력하고 완료후 자신은 스택에 저장
  while(isp[stack[sp]] >= icp[token] )
    print_token(delete(&top));
                               // 자신을 스택에 저장
  push(&top, token);
       // end of for 문
                               // 스트링 입력 완료후 스택에 남은 모든
while ((token = pop(&top)) != eos)
                               // 모든 symbol들을 화면으로 출력
  print_token(token);
print("\n");
```

```
precedence get_token(char *symbol, int *p)
{
// 스트링으로부터 읽어서 해당 token에 대한 precedence 값을 반환
// precedence는 enum 타입으로 주어진다
```

```
*symbol =expr[(*p)++];
switch (*symbol) {
 case '(': return lparen;
 case ')': return rparen;
 case '+': return plus;
 case '-': return minus;
 case '/': return divide;
 case '*': return times;
 case '%': return mod;
 case '\0': return eos;
 default: return operand;
```

#### Postfix 표현식의 연산

```
int evalPostfix(void)
/* evaluate a postfix expression, expr, maintained as a global variable, '\0' is the the
end of the expression. The stack and top of the stack are global variables.
get_token is used to return the token type and the character symbol.
Operands are assumed to be single character digits */
 precedence token;
 char symbol;
 int op1, op2;
 int n = 0; /* counter for the expression string */
 int sp = -1;
 token = get_token(&symbol, &n);
 while (token != eos) {
   if (token == operand)
       push(&sp, symbol-'0'); /* stack insert */
```

```
else { /* remove two operands, perform operation, and return result to the stack */
   op2 = pop(\&sp);
                             /* stack delete */
   op1 = pop(\&sp);
   switch(token) {
      case plus: push(&sp, op1+op2); break;
      case minus: push(&sp, op1-op2); break;
       case times: push(&sp, op1*op2); break;
      case divide: push(&sp, op1/op2); break;
      case mod: push(&sp, op1%op2);
 token = get_token (&symbol, &n);
return pop(&sp); /* return result */
```