

*5주차 : Closest Pair of Points*

# 알 고 리 즈

2015. 10. 15.

충남대학교 컴퓨터공학과 임베디드 시스템 연구실  
TA 권진세

# Overview

## ▶ Closest Pair of Points

– Closest Pair 란?

\* 평면상의 n개 점이 있을 때 Euclidean Distance로 측정한 가장 근접한 점

– Euclidean Distance

$$d(\mathbf{p}, \mathbf{q}) = d(\mathbf{q}, \mathbf{p}) = \sqrt{(q_1 - p_1)^2 + (q_2 - p_2)^2 + \cdots + (q_n - p_n)^2}$$

$$= \sqrt{\sum_{i=1}^n (q_i - p_i)^2}. \quad * n \text{은 차원}$$

## ▶ 실습 / 과제

1) Divide and Conquer 를 이용한 **Closest Pair of Points** 구현

# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 란?

**Divide-and-conquer**을 이용한 알고리즘.

분할, 정복, 결합 과정이 필요하다.

### ▷ Divide

N개의 포인트를  $\frac{1}{2}$ 로 나눈다.

### ▷ Conquer

Left\_min\_dist : 좌측 편에 있는 포인트들 간의 최단 거리를 구한다

Right\_min\_dist : 우측 편에 있는 포인트들 간의 최단 거리를 구한다

### ▷ Combine

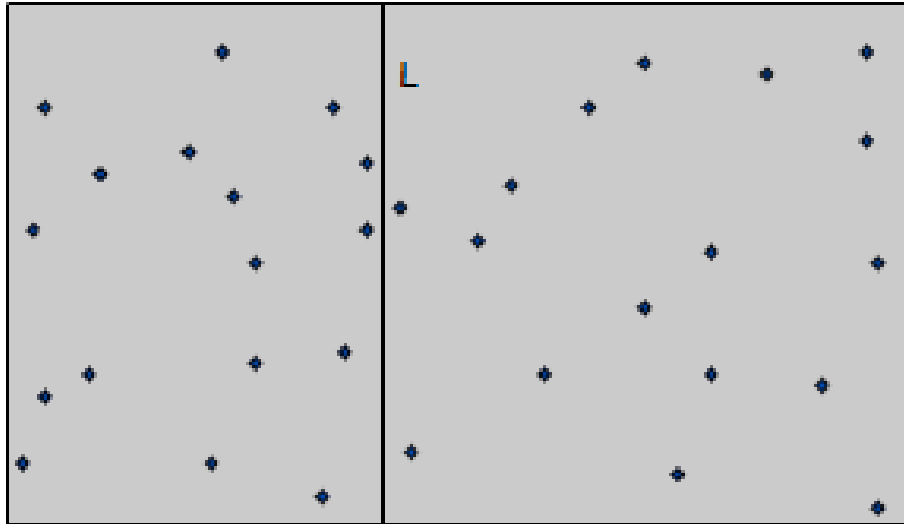
중간점에  $2\delta$  크기의 Window를 씌운다.

$\delta = \min(\text{Left\_min\_dist}, \text{Right\_min\_dist}, \text{inside\_windw\_dist})$

# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 수행 과정

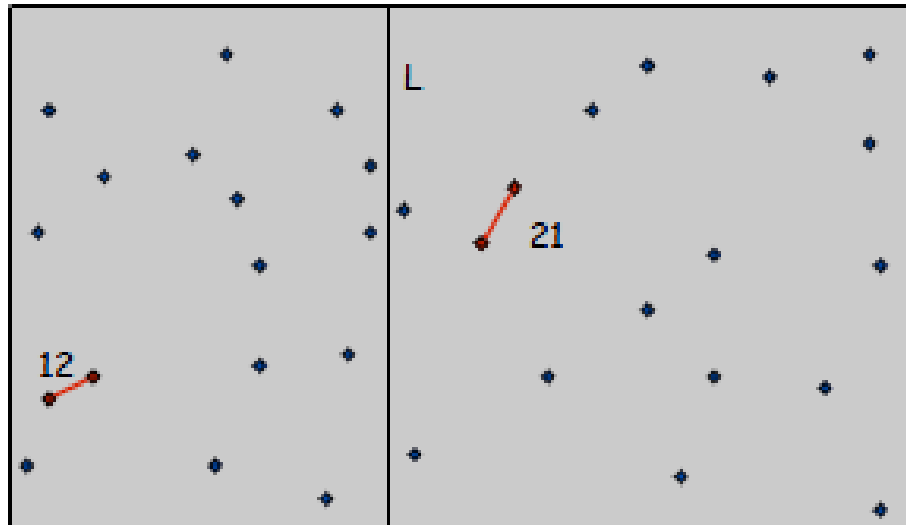
- $\frac{1}{2} N$  포인트로 중간 수직선을 그린다.



# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 수행 과정

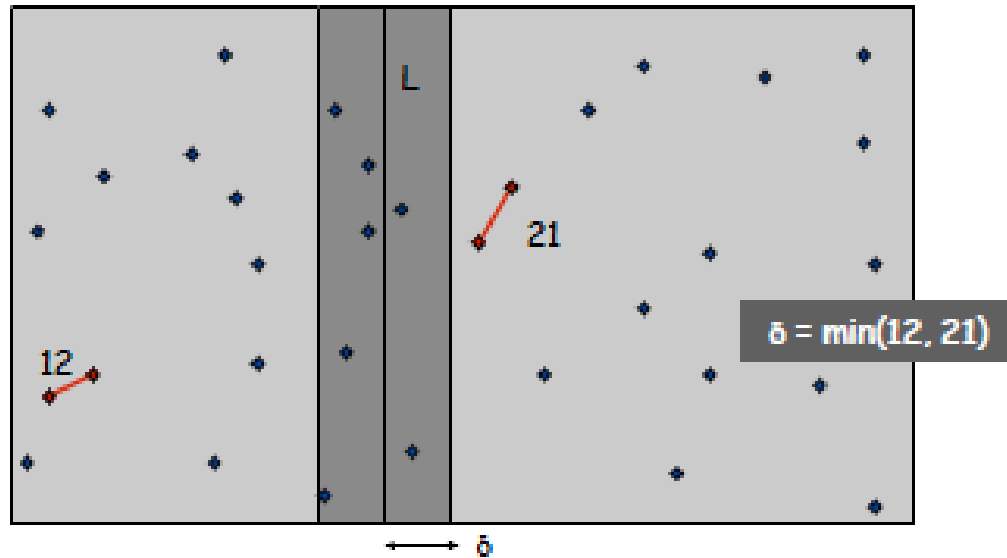
- 좌 / 우 측에서의 최단 거리를 각각 구한다.



# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 수행 과정

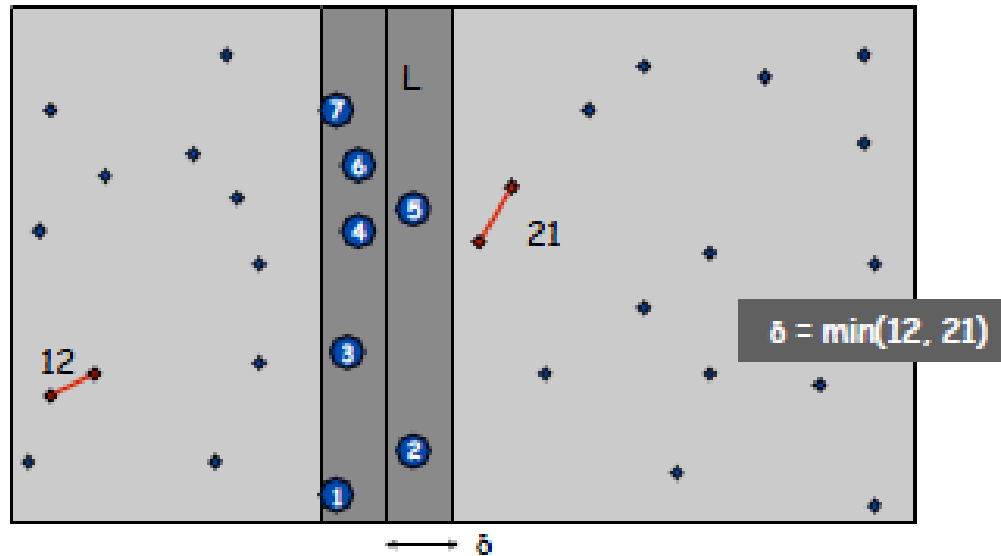
- 중간 점에 좌 / 우측 최단거리 중 최소값인  $2\delta$  Window를 씌운다



# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 수행 과정

- Window 내부에서 최단거리를 구한다



# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 수행 과정

### - Window 내부에서 최단거리를 구하는 방법

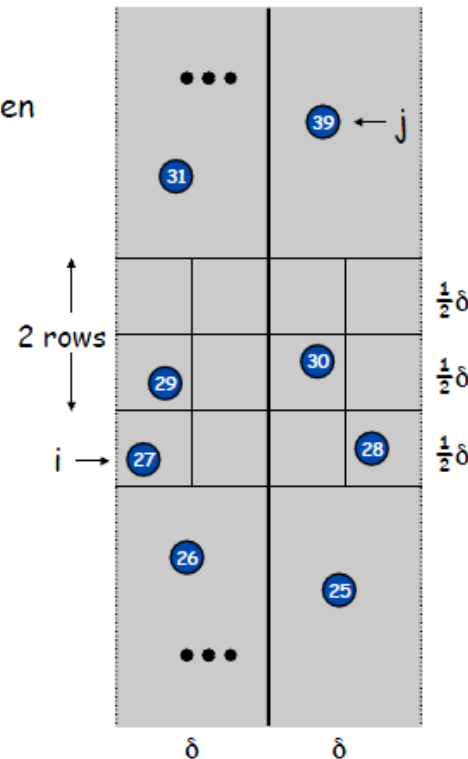
**Def.** Let  $s_i$  be the point in the  $2\delta$ -strip, with the  $i^{\text{th}}$  smallest y-coordinate.

**Claim.** If  $|i - j| \geq 12$ , then the distance between  $s_i$  and  $s_j$  is at least  $\delta$ .

**Pf.**

- No two points lie in same  $\frac{1}{2}\delta$ -by- $\frac{1}{2}\delta$  box.
- Two points at least 2 rows apart have distance  $\geq 2(\frac{1}{2}\delta)$ . ▪

**Fact.** Still true if we replace 12 with 7.





# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 알고리즘

```
Closest-Pair( $p_1, \dots, p_n$ ) {  
    Compute separation line  $L$  such that half the points  
    are on one side and half on the other side.  $O(n \log n)$   
  
     $\delta_1 = \text{Closest-Pair}(\text{left half})$   
     $\delta_2 = \text{Closest-Pair}(\text{right half})$   $2T(n/2)$   
     $\delta = \min(\delta_1, \delta_2)$   
  
    Delete all points further than  $\delta$  from separation line  $L$   $O(n)$   
  
    Sort remaining points by y-coordinate.  $O(n \log n)$   
  
    Scan points in y-order and compare distance between  
    each point  $O(n)$   
    If any of these distances is less than  $\delta$ , update  $\delta$ .  
  
    return  $\delta$ .  
}
```

# Closest Pair of Points

## ▶ Closest Pair of Points 실제 구현

```
Closest-Pair( $p_1, \dots, p_n$ ) {  
  Compute separation line  $L$  such that half the points  
  are on one side and half on the other side.
```

← 2차원 평면상의 배열을 x에 대하여 sort를 수행한다.

```
   $\delta_1$  = Closest-Pair(left half)  
   $\delta_2$  = Closest-Pair(right half)  
   $\delta$  = min( $\delta_1, \delta_2$ )
```

```
  Delete all points further than  $\delta$  from separation line  $L$ 
```

```
  Sort remaining points by y-coordinate.
```

← 삭제 하기 보다는 새로운 배열을 만들어 값을 넣어준다.

```
  Scan points in y-order and compare distance between  
  each point
```

← Y값을 기준으로 Sorting

```
  If any of these distances is less than  $\delta$ , update  $\delta$ .
```

← Window 내부의 최단거리를 구한다.

( Y값을 기준으로  $\delta$  값보다 작은 거리에 있는 값들만 비교한다.)

```
  return  $\delta$ .
```

```
}
```

Brute force. Check all pairs of points  $p$  and  $q$  with  $\Theta(n^2)$  comparisons.

← Loop invariant로 termination condition시  
모든 포인트에 대하여 반복하여 거리를 구한다.

# Practice / Homework

## 1. Closest Pair of Points 구현

과제 예시)

Input Data : 1.23 12.3, 1.0 2.0, 3.1 21.2, 5.2 10.0

Output Data : 4.588

# Practice / Homework

※ 그 외 실습 과제 수행 중 유의 사항

- 포함내용 : 코드와 보고서만 제출

※ 매주 실습 보고서도 함께 제출할 것

※ 201500000\_05.c 파일 함께 압축 후 전송

- 제출이름 :

메일 : [알고리즘00반]\_201500000\_홍길동\_5주차

파일 : 201500000\_05.c / 보고서\_201500000\_홍길동\_05주차.hwp

- 제출기한 : 2015-10-22 18:00까지

- 메일주소 : [kwonse@cnu.ac.kr](mailto:kwonse@cnu.ac.kr)

# APPENDIX 1. File I/O

## 1. 파일 입출력 방법

`FILE* fp;`            `//fp : input file pointer`

`FILE* fop;`           `//fop : input file pointer`

`//파일 이름은 "00_201500000_insertion.txt"`

`//입출력 파일은 *.c 소스파일과 같은 폴더에 있어야 한다.`

`fp = fopen(FILENAME,"rt");`            `//입력 파일 열기`

`fop = fopen(FILENAME2,"wt");`           `//출력 파일 열기`

```
if (fp == NULL) {  
    printf("**** Input File open error ****\n");  
    exit(1);  
}
```

`//파일 없을 경우 예외처리로 프로그램 종료`

# APPENDIX 1. File I/O (계속)

```
while(!feof(fp)){  
} //파일의 끝날때 까지 반복
```

```
fscanf(fp,"%d, ", &변수); // ex) 123, 456,  
// int 값만 추출함 ', '는 제외됨
```

```
fprintf(fop, "%d", 출력할 값); // 파일 출력 시 사용
```

```
fclose(fp);
```

# APPENDIX 2. 배열 넘기기

1. Main 함수의 배열을 주소로 넘겨서 다룰 때 !! 이중포인터 사용  
- 장점 : 메모리 절약, 리턴 불필요.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
```

```
void user_malloc(int** num);
```

```
void main(void){
    int *ptr;
    user_malloc(&ptr);    //포인터 변수 ptr의 주소를 인자로 보냄.
    printf("%d\n", *ptr); //출력 값은 10 이다.
    return 0;
}
```

```
void user_malloc(int** num){
    *num = (int*)malloc(sizeof(int));
    (*num)[0] = 10;
}
```

# APPENDIX 3. 동적 할당 메모리 크기

## Q & A.

### 포인터로 받은 배열의 크기를 구하는 방법? (있다)

- Malloc 함수의 선언을 보면 `void* malloc(size_t size)`
- `Size_t`는 많은경우 `unsigned long int`로 되어있으므로
- 메모리를 할당 할 때 이 크기만큼 더 할당해서 할당 영역의 처음 부분에 길이의 값을 저장해 두고 있음.

- `*(ptr - sizeof(size_t))`
- 다음과 같은 함수로 만들어 사용 가능

```
int sizeof_ar(int* S){  
    int size;  
    size = *(S - sizeof(int));  
    return size;  
}
```



# APPENDIX 4. 중간 값 찾기

3개의 원소중에 중간 값을 찾는 방법

```
int iPivot;  
int ptrCenter = (ptrLeft + ptrRight) / 2;  
if(!(ptrLeft < ptrCenter ^ ptrCenter < ptrRight))  
    iPivot = ptrCenter;  
else if(!(ptrCenter < ptrLeft ^ ptrLeft < ptrRight))  
    iPivot = ptrLeft;  
else  
    iPivot = ptrRight;
```

# APPENDIX 5. quick sort lib func

## Quick sort library function

**#include <stdlib.h>**

```
int compareX(const void* a, const void* b)
{
    d2_arr *p1 = (d2_arr *)a, *p2 = (d2_arr *)b;
    return (p1->x - p2->x);
}
int compareY(const void* a, const void* b)
{
    d2_arr *p1 = (d2_arr *)a, *p2 = (d2_arr *)b;
    return (p1->y - p2->y);
}
```

**qsort(arr, arr size, element size, **compare\_위에참조** )**

# APPENDIX 6. 각 자료형의 최대크기

## Variant limits 헤더

**#include <limits.h>**

**=> 정수형 변수의 최대값을 전처리 매크로로 저장한 헤더**

**#include <float.h>**

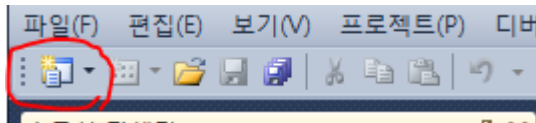
**=> ex) double 사이즈의 최대 크기를 알고 싶을 때**

**=> printf("%lf", DBL\_MAX);**

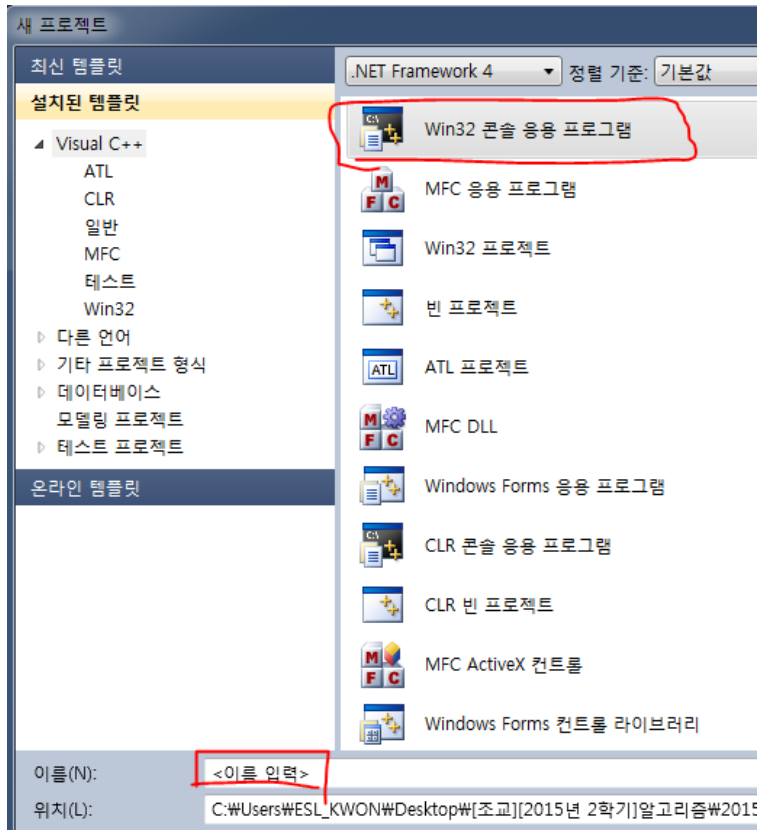
# Trouble Shooting

## Visual Studio 2010 프로젝트 생성

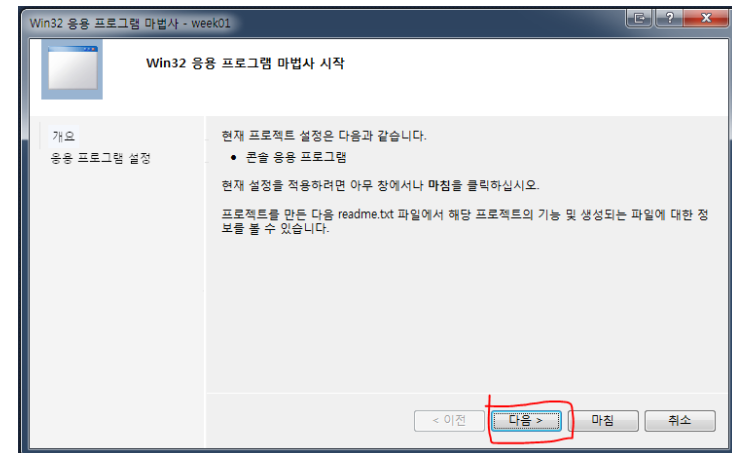
1.



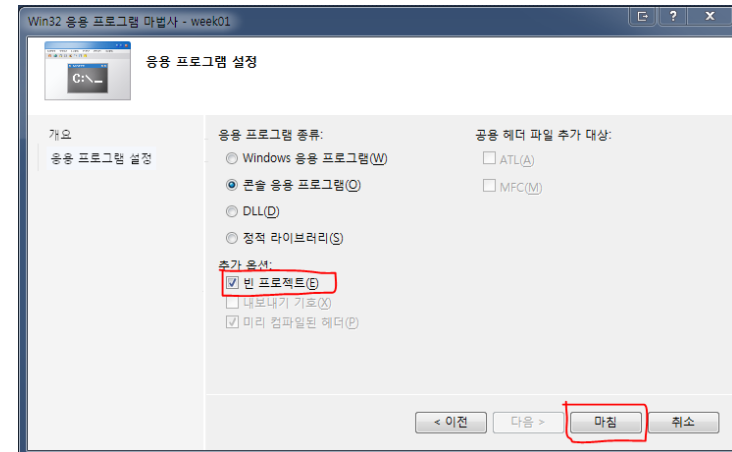
2.



3.

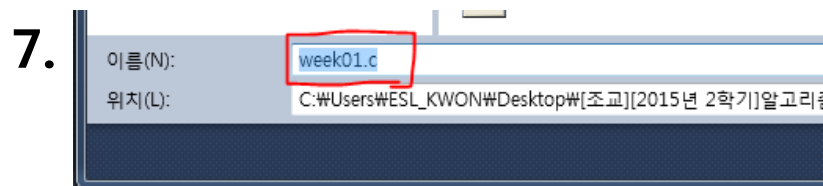
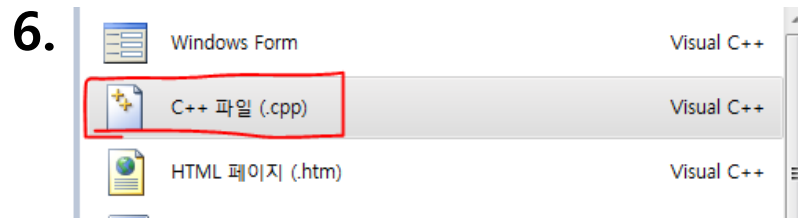
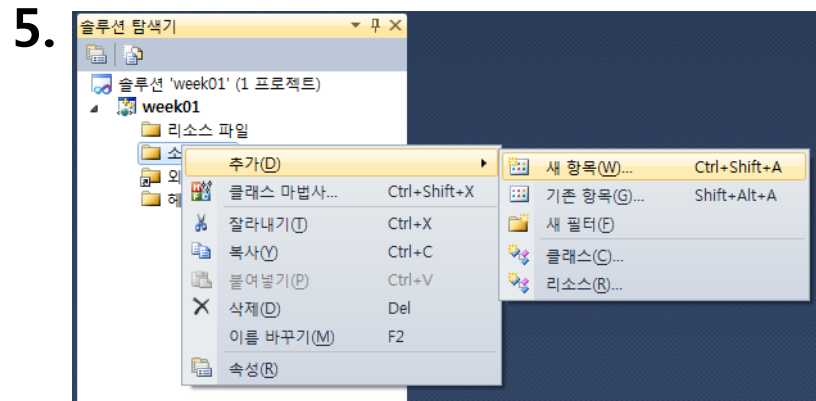


4.



# Trouble Shooting

## Visual Studio 2010 프로젝트 생성



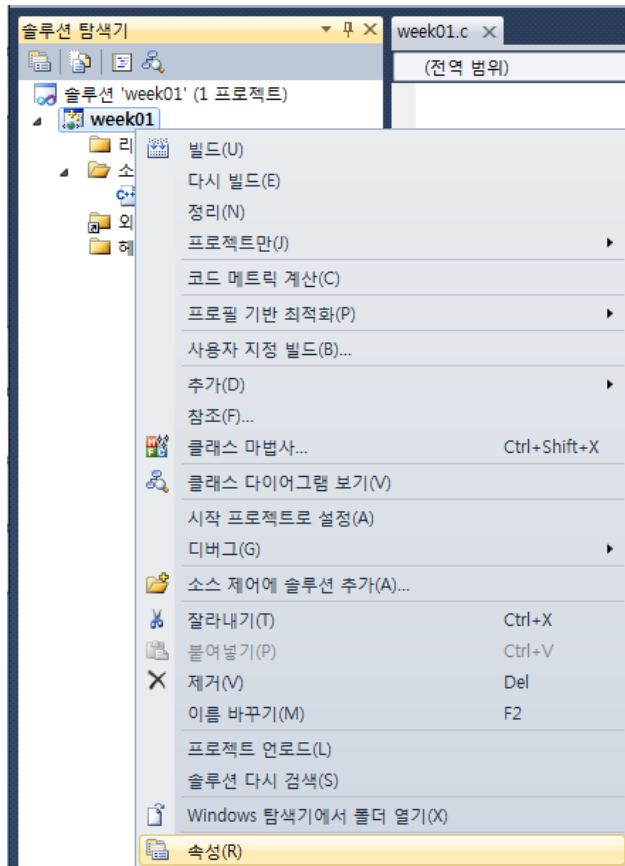
반드시 .c 로 이름 변경!!

# Trouble Shooting

## Visual Studio 2010 메니페스트 오류 해결

1>LINK : fatal error LNK1123: COFF로 변환하는 동안 오류가 발생했습니다. 파일이 잘못되었거나 손상되었습니다.  
1>  
1>빌드하지 못했습니다.

1.

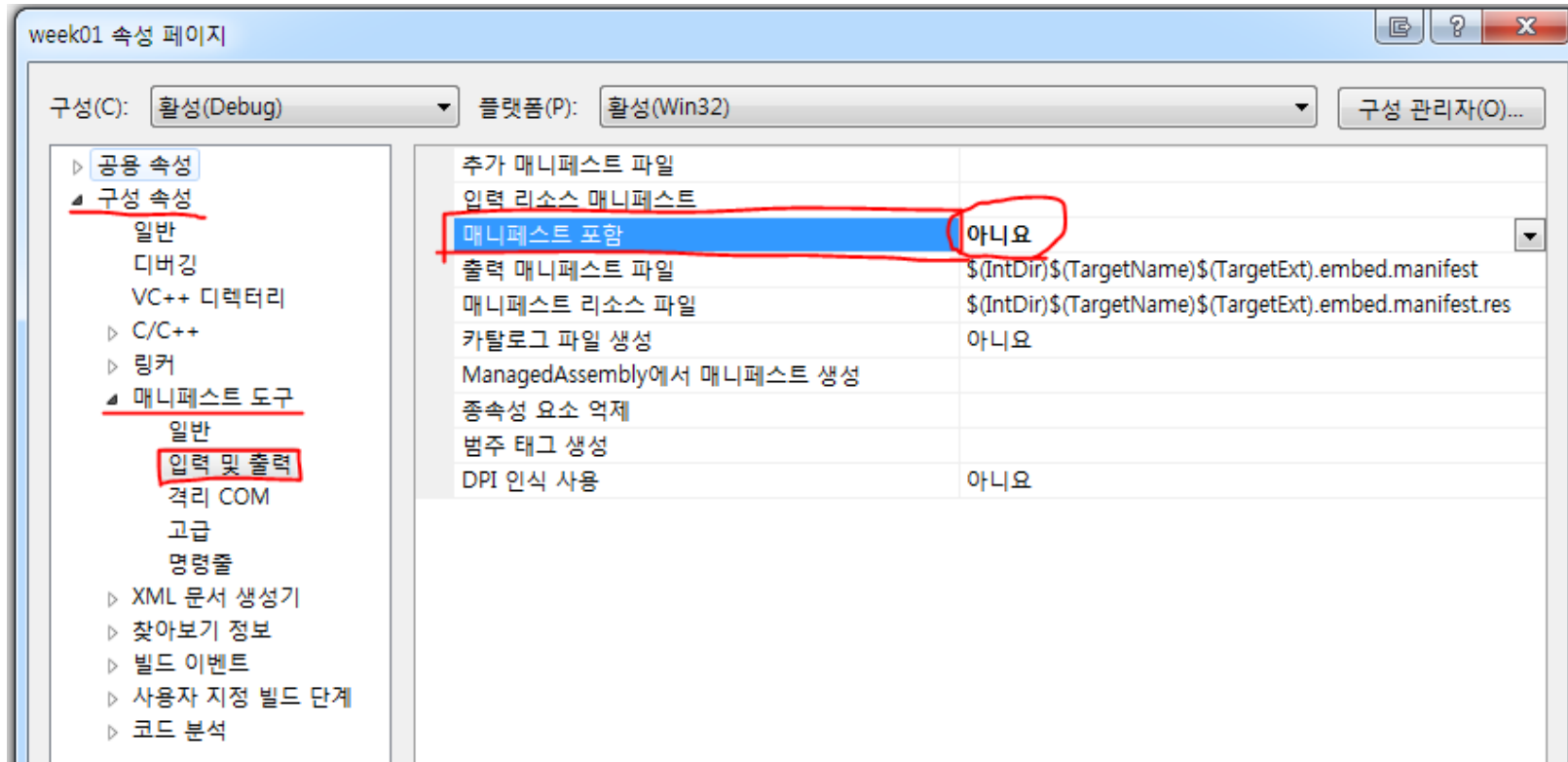


< 프로젝트 속성열기

# Trouble Shooting

## Visual Studio 2010 매니페스트 오류 해결

2.



구성 속성 -> 매니페스트 도구 -> 입력 및 출력 ->  
매니페스트포함 : "아니요 "

# Trouble Shooting

**Visual Studio 2010 매니페스트 오류 해결**

**3. 매니페스트 문제 영구적 해결 방법**

**Visual Studio Service Pack 1 다운로드.**

**( >600MB 오래 걸림... )**

<https://www.microsoft.com/en-us/download/confirmation.aspx?id=23691>