

名称粉碎规律

测试代码

测试平台为VS2017

```
// ?foo@@YAXXZ
void foo();

// ?foo@@YAXH@Z
void foo(int a);

// ?foo@@YAXHH@Z
void foo(int a, int b);

// ?foo@@YAXHN@Z
void foo(int a, double b);

// ?foo@@YAXHND@Z
void foo(int a, double b, char c);

// ?foo@@YAXHNDJ@Z
void foo(int a, double b, char c, long d)

// ?foo@@YAHN@Z
int foo(double a);

// ?foo@@YANNH@Z
double foo(double a, int b);

// ?foo@@YAFD@Z
short foo(char c);

// ?bar@@YGXXZ
void __stdcall bar();

// ?fc@@YIXXZ
void __fastcall fc();
```

名称粉碎

C++函数名称粉碎以?函数名@@开头，其后接着字母，分别是：

- 前三个是调用约定
 - YA 是 __cdecl
 - YG 是 __stdcall
 - YI 是 __fastcall

- 后面是返回值类型（后面的参数类型标识跟这里用的一样）：

- X 是 void
- N 是 double
- F 是 short
- H 是 short

- 而后是参数列表，分别是：

- H 是 int
- N 是 double
- D 是 char
- J 是 long

- 最后是结尾标志

type、type *与type &

```
// ?foo@@YAHH@Z
int foo(int a);

// ?foo@@YAHAH@Z
int foo(int &a);

// ?foo@@YAHPAH@Z
int foo(int *a);
```

在上述例子中，引用与指针在经过名称粉碎之后呈现不同的名字，所以可以构成重载。但是当调用时编译器不知道时该调用int类型的还是int &类型的函数（即具有二义性），所以编译不通过。若想调用int &类型的函数，则需要强转 `static_cast<int*>(int &)>(foo)(a);`

type *与const type *

```
// ?foo@@YAHPAH@Z
int foo(int *a);

// ?foo@@YAHPBH@Z
int foo(const int *a);
```

type *与const type *经名称粉碎后呈现不同的名字，所以可以构成重载

type与typedef type MYTYPE

```
// ?foo@@YAHH@Z
int foo(int a);

// ?foo@@YAHH@Z
typedef int MYINT;
MYINT foo(MYINT a);
```

type与**MYTYPE**经名称粉碎后呈现的名字一样，不能构成重载