

# セガ社も認めた静的解析

## ゲーム開発からバグを取り除く方法

株式会社セガ 節政 暁生

株式会社セガ 内田 洋一

コベリティ日本支社 安竹 由起夫



# アジェンダ

- ・ ソースコード静的解析ツールができること
  - 解析エンジンの動き
  - こんなバグ見つけてます
- ・ セガ社の取り組み
  - 導入のきっかけ…
    - ・ 自動化のメリット
  - 社内運用あれこれ
    - ・ 各プラットフォームへの対応

# アジェンダ

- ・ ソースコード静的解析ツールができること
  - 解析エンジンの動き
  - こんなバグ見つけてます
- ・ セガ社の取り組み
  - 導入のきっかけ…
    - ・ 自動化のメリット
  - 社内運用あれこれ
    - ・ 各プラットフォームへの対応

# このコードにバグがありますか？

```
char *p;  
if(x == 0) {  
    p = foo();  
} else {  
    p = 0;  
}
```

```
if(x != 0) {  
    *p;  
} else {  
    ...;  
}  
return;
```

# 静的解析ツールができること

- ・ ソースコードから直接不具合を検出
  - 動的テストに匹敵するシミュレーション
  - 実行する必要がないので、テスト環境不要



何故ここで落ちるんだ！？

**BEFORE**



間に合わないよ…。  
また頭丸めなきゃ。

# 静的解析ツールができること

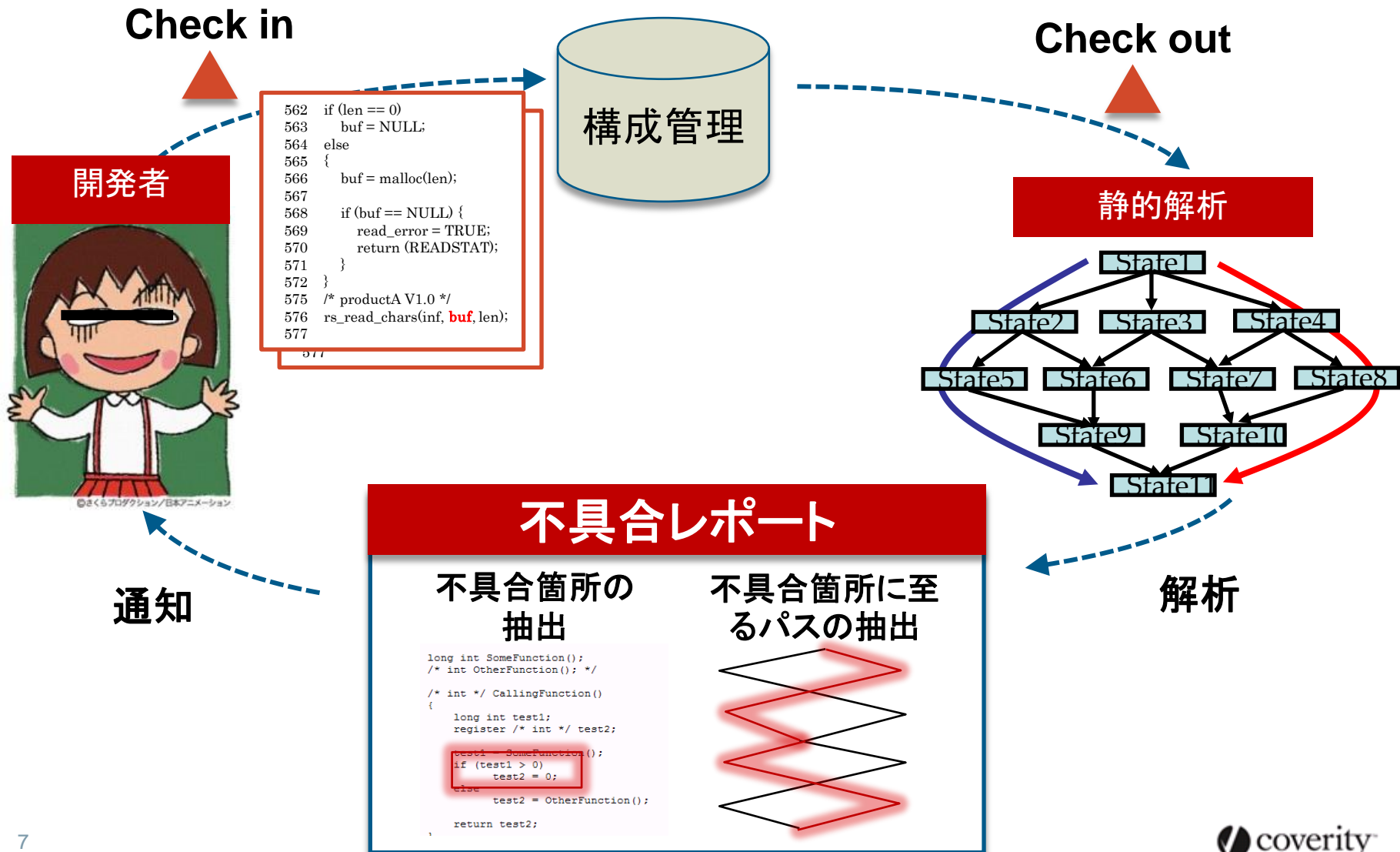
- ・ テスト工程の無駄な手戻り作業を防ぐ！
  - 全自動、全パス(結合レベル)での解析
  - リソースリーク、メモリ破壊などを起こす箇所を検出



クリーンなコードは、  
テスト効率がいい！

**AFTER**

# 自分で自分を褒めたくなるフィードバック



# 静的解析エンジンの動き



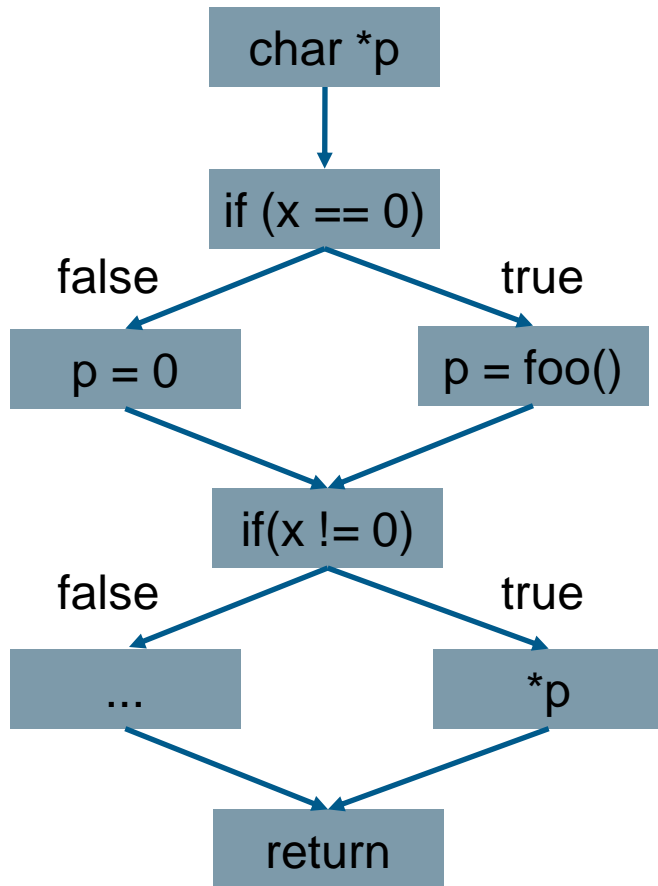


# このコードにバグがありますか？

```
char *p;  
if(x == 0) {  
    p = foo();  
} else {  
    p = 0;  
}
```

```
if(x != 0) {  
    *p;  
} else {  
    ...;  
}  
return;
```

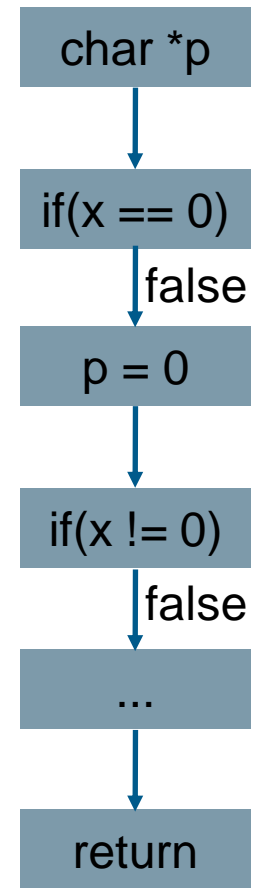
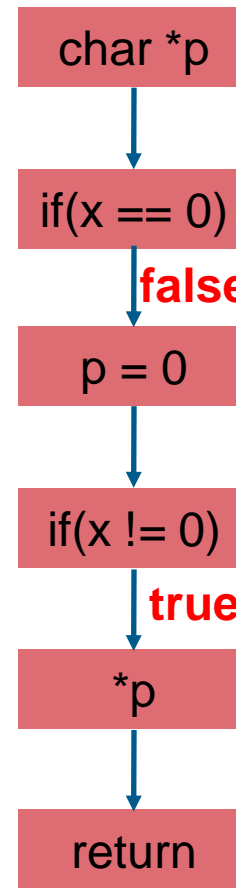
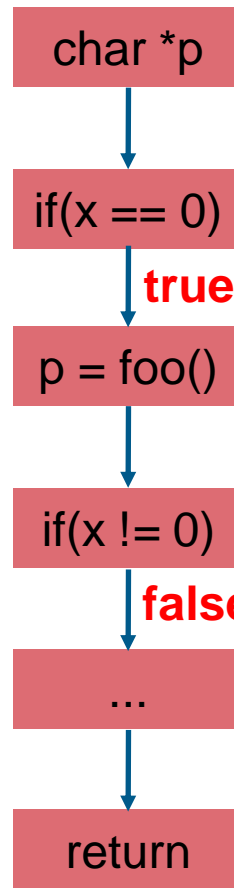
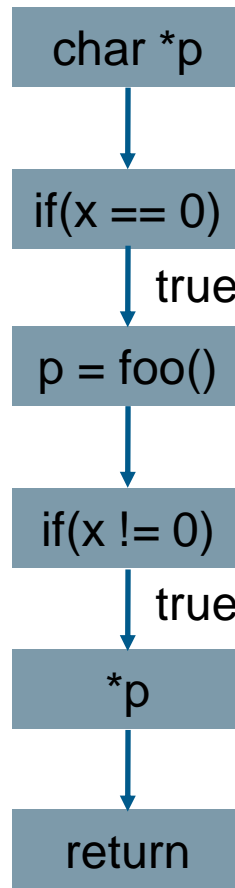
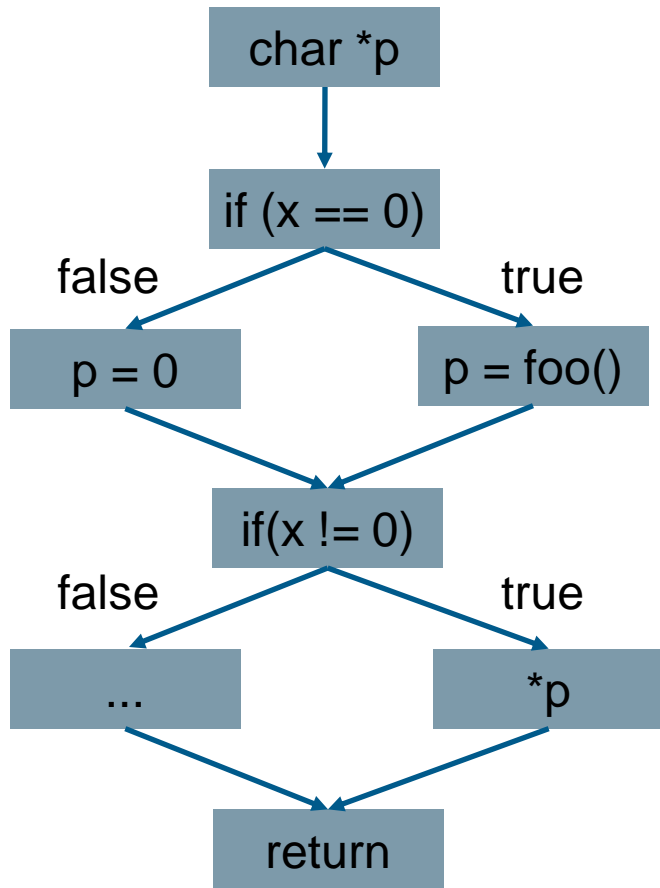
# パス探索を行うと…



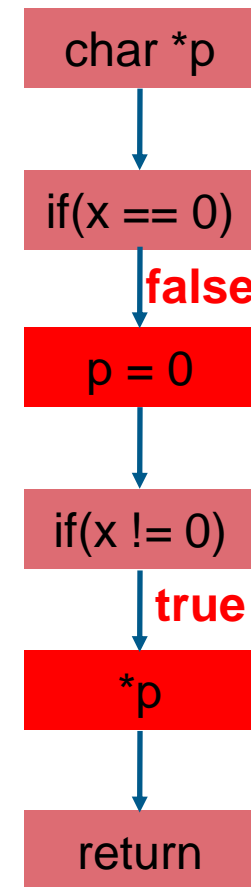
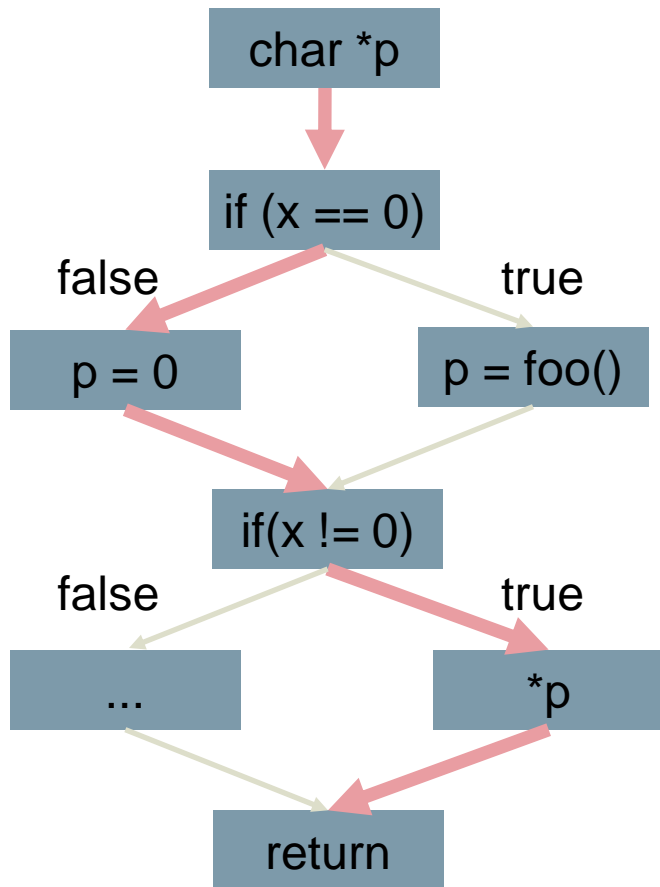
```
char *p;  
if (x == 0) {  
    p = foo();  
} else {  
    p = 0;  
}
```

```
if (x != 0) {  
    *p;  
} else {  
    ...;  
}  
return;
```

# 4つのパスが…、でも…



# このコードから検出できるバグは1つ※1



※1 `foo()` のソースコードが存在しないと仮定

# 関数コールグラフを含む解析例

## 不具合コード

```
562 if (len == 0)
563     buf = NULL;
564 else
565 {
566     buf = malloc(len);
567
568     if (buf == NULL) {
569         read_error = TRUE;
570         return (READSTAT);
571     }
572 }
575 /* productA V1.0 */
576 rs_read_chars(inf, buf, len);
577
```

## 修正済みコード

```
562 /*
563 if
564 /
565 b
566
567 r
568 }
579 /*
580 /*
581 /*
582 rs_read_chars(inf, buf, len);
```

不具合コード



NULLの間接参照につながる、  
パスと値がコード中に存在！  
(直接 NULL を代入するコードが存在)

## 共通ライブラリコード

```
97 rs_read(FILE *inf, void *ptr, size_t size)
98 {
    ...略...
102 if (encread(ptr, size, inf) != size)
```

```
317 incread(char *start, size_t size, FILE *inf)
318 {
319     char *e1, *e2, fb;
    ...略...
    ここでNULLの間接参照！
326 if ((read_size = fread(start, 1, size, inf)) == 0) {
```

# 関数コールグラフを含む解析例

## 不具合コード

```
562 if (len == 0)
563     buf = NULL;
564 else
565 {
566     buf = malloc(len);
567
568     if (buf == NULL) {
569         read_error = TRUE;
570         return (READSTAT);
571     }
572 }
575 /* productA V1.0 */
576 rs_read_chars(inf, buf, len);
577
```

## 修正済みコード

```
562 /* product B */
563 if (len == 0) {
564     /* DO NOT SET NULL!!! */
565     buf = "default.txt";
566
567     return (READSTAT);
568 }
... 略...
579 /* product B V1.0 */
580 /* reuse rs_read_chars */
581 /* original in productA V1.0 */
582 rs_read_chars(inf, buf, len);
```

## 修正済み

NULLの間接参照につながるパス、値がコードに存在しない問題なし！

## 共通ライブラリコード

```
97 rs_read(FILE *inf, void *ptr, size_t size)
98 {
...略...
102 if (encread(ptr, size, inf) != size)
```

```
317 encread(char *start, size_t size, FILE *inf)
318 {
319     char *e1, *e2, fb;
...略...
326 if ((read_size = fread(start, 1, size, inf)) == 0) {
```

# こんなバグ見つけてます。



- ・ トライアル実績(～2009):
  - ・ 約90Mステップ
- ・ 日本顧客:
  - ・ 約70社



# 不具合レポート

```
Defects Source Metrics Trends Dashboard
/work_cim/test.c
100 #define NO_MEM -1
101 #define OK 0
102 #define OTHER_ERROR -2
103
104 int paths() {
    Assigning: "p" = storage returned from "malloc(12U)".
    Calling allocation function "malloc".
    ▲ 105 char *p = malloc(12);
    106
    At conditional (1): "!p" taking the false branch.
    ● 107 if (!p)
    108     return NO_MEM;
    109
    At conditional (2): "!some_other_function()" taking the false branch.
    ● 110 if (!some_other_function()) {
    111     free(p);
    112     return OTHER_ERROR;
    113 }
    114
    At conditional (3): "!yet_another_function()" taking the true branch.
    ● 115 if (!yet_another_function()) {
    Variable "p" going out of scope leaks the storage it points to.
    ▲ 116     return OTHER_ERROR;
    117 }
    118
    119 do_some_things(p);
```

- 緑色のメッセージは、この不具合が発生するパス(分岐方向)を提示
- オレンジのメッセージは、不具合の発生箇所を提示



# それ違う関数！

```
15  memcpy(handleKey, NULL, sizeof(struct HKey));
```

```
12      struct HKey handleKey;  
13  
14
```

A null pointer is passed to function "memcpy", which dereferences it.

A null pointer is passed to function "memcpy", which dereferences it. (Deref assumed on the basis of 'nonnull' parameter attribute.)

```
▲ 15      memcpy(&handleKey, NULL, sizeof(struct HKey));  
16
```

NULL の間接参照  
(FORWARD\_NULL)

# どんな不具合が見つかっているか？

	チェッカー名	チェック内容	CWE	リスク
1	<b>OVERRUN_STATIC</b>	配列の境界外のメモリ操作	119 125	高
2	<b>UNINIT_CTOR</b>	初期化されていないクラスまたは構造体の非静的データメンバーが存在	457	高
3	<b>FORWARD_NULL</b>	NULLを保持またはNULLチェックした変数がその後のパスで間接参照される箇所	476	中
4	<b>UNINIT</b>	初期化されていない変数	457	高
5	<b>STRING_OVERFLOW</b>	セキュリティ脆弱性に関する潜在的な文字列オーバーフロー	120	低
6	<b>UNUSED_VALUE</b>	関数呼び出しから割り当てられた値が利用されていない	563	低
7	<b>RESOURCE_LEAK</b>	メモリ・ファイルなどのリソースがスコープを外れリーク	403 404	高
8	<b>UNREACHABLE</b>	到達する制御フローが存在しないため実行されないコード	561	中
9	<b>CHECKED_RETURN</b>	統計的にみて、関数戻り値のチェックが一部で欠落	252	中
10	<b>DEADCODE</b>	分岐条件のために到達できず、実行されないコード	561	中

ありがとうございます。

```
#define EK_TABLE_LOW 1
#define EK_TABLE_HIGH 15
...
if (idx <= EK_TABLE_LOW && idx > EK_TABLE_HIGH) {
```

```
}
}
...

```

10

Assigning: "idx" = "1".

▲ 11 idx=1;

12

13

On this path, the condition "idx > 15" cannot be true.

After this line, the value of "idx" is equal to 1.

Noticing condition "idx <= 1".

▲ 14 if(idx <= EK\_TABLE\_LOW && idx > EK\_TABLE\_HIGH){

Execution cannot reach this statement "ldy = 1;".

▲ 15 ldy = EK\_TABLE\_LOW;

16 } else {

17 ldy=0;

18 }

論理的に到達できないコード  
(DEADCODE)

# 単純なミス、コードの流用時に多し。

```
1347 ... チェックの場所が悪く、負の数を使用  
1348 YYCODETYPE yymajor; (REVERSE NEGATIVE)  
1349 yyStackEntry *yytos = &pParser->ystack[pParser->yyidx];;  
1350  
1351 if( pParser->yyidx<0 ) return 0;  
1352 #ifndef NDEBUG  
1353 if( yyTraceFILE && pParser->yyidx>=0 ){  
1354     fprintf(yyTraceFILE, "%sPopping %s¥n",  
1355         yyTracePrompt,  
1356         yyTokenName[yytos->major]);  
1357 }
```

```
1 1347 static int yy_pop_parser_stack(yyParser *pParser){  
1 1348     YYCODETYPE yymajor;  
1 1349     yyStackEntry *yytos = &pParser->ystack[pParser->yyidx];
```

Using "pParser->yyidx" as index to array "pParser->ystack".

```
1350  
1351     if( pParser->yyidx<0 ) return 0;
```

You might be using variable "pParser->yyidx" before verifying that it is >= 0.

```
1352 #ifndef NDEBUG
```

# NULLチェックでも同様なパターンが

```
737 void EC_POINT_clear_free(EC_POINT *point)
738     {
739     if (!point) return;
740
741     if (point->meth->point_clear_finish != 0)
742         point->meth->point_clear_finish(point);
743     else if (point->meth != NULL &&
744             point->meth->point_finish != 0)
745         point->meth->point_finish(point);
746     OPENSSL_cleanse(point, sizeof *point);
747 }
```

```
739     if (!point) return;
740
```

**Directly dereferencing pointer "point->meth".**

```
741     if (point->meth->point_clear_finish != 0)
742         point->meth->point_clear_finish(point);
```

**Dereferencing "point->meth" before a null check.**

```
743     else if (point->meth != NULL && point->meth->point_finish != 0)
744         point->meth->point_finish(point);
745     OPENSSL_cleanse(point, sizeof *point);
746     OPENSSL_free(point);
747 }
748
```

# パスが複雑になるにつれて…

```
625 ...
626 char str[128];
627
628 if (buf =
629     retur
630 if (off)
631 {
632     if (o
633
634     memse
635     if (B
636
637 }
638 if (BIO_p
639     retur
640 for (i=0;
641 {
642     if ((
643     {
644
645
646 ...
```

Assigning: "off" = "128".

off=128;

分岐条件 (4): "BIO\_write(fp, str, off) <= 0" は false に分岐しました。

if (BIO\_write(fp, str, off) <= 0)

return 0;

分岐条件 (5): "BIO\_printf(fp, &"%s", name) <= 0" は false に分岐しました。

if (BIO\_printf(fp, "%s", name) <= 0)

return 0;

分岐条件 (6): "i < len" は true に分岐しました。

for (i=0; i<len; i++)

分岐条件 (7): "i % 15U == 0U" は true に分岐しました。

if ((i%15) == 0)

{
 str[0]='\n';

Overrunning static array "&str[1]" of size 128 bytes by passing it to a function argument "off + 4" at byte position 132.

memset(&(str[1]), ' ', off+4);

# 2つのリソース

```
3025 tpltname = pathsearch(lemp->argv0, templatename, 0);
3026 }
3027 if( tpltname == 0 ){
3030 lemp->errorcnt++;
3031 return 0;
3032 }
3033 in = fopen(tpltname, "rb");
3034 if( in == 0 ){
3036 lemp->errorcnt++;
3037 return 0;
3038 }
```

```
2905 PRIVATE char *pathsearch(argv0, name, modemask)
...
2929 path = (char *)malloc( strlen(pathlist)+strlen(name)+2 );
...
2944 return path;
2945 }
```

実際のレポートを  
見てみましょう

# 静的解析の今。派生開発への応用。

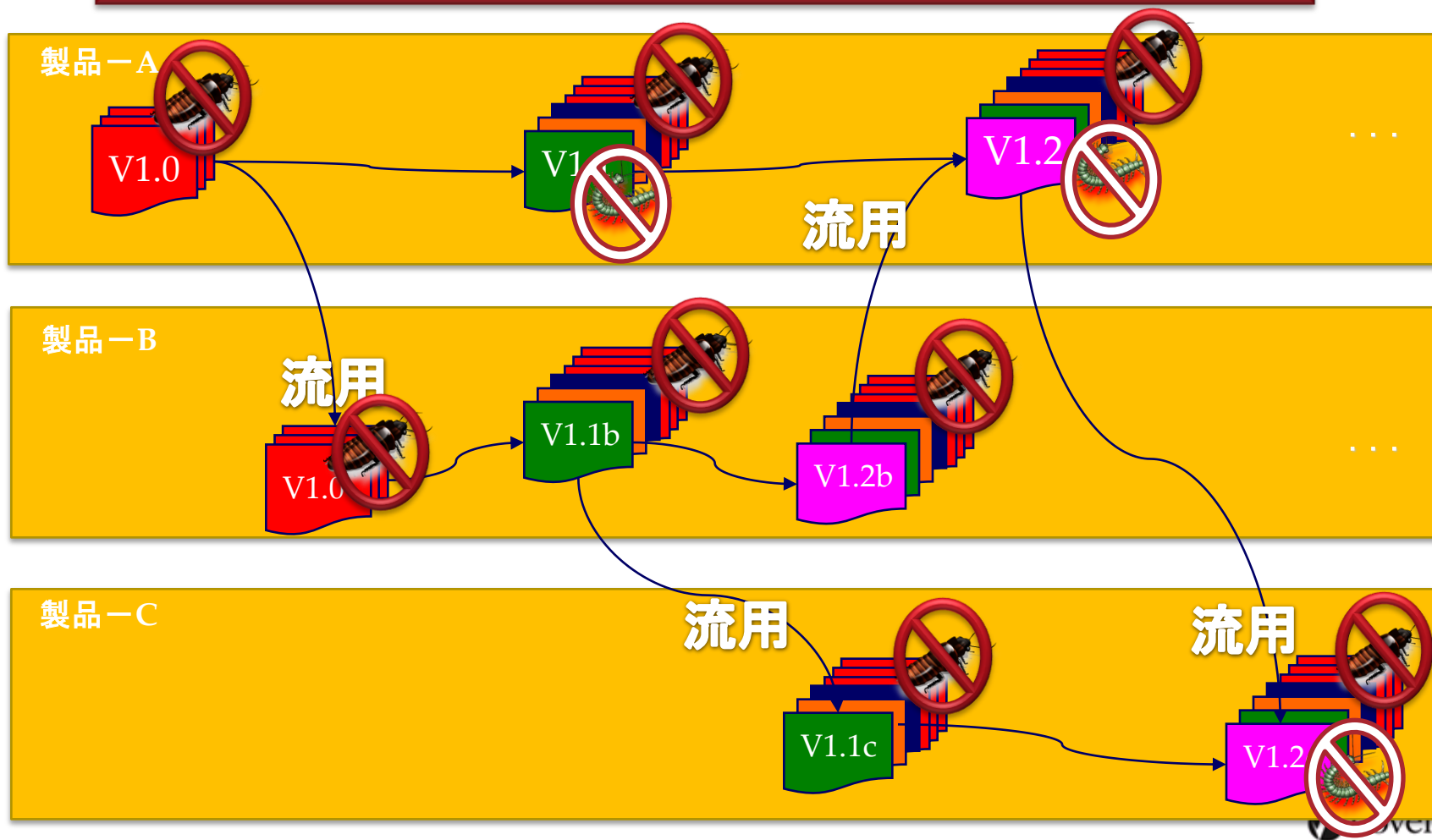
- ・ 複数ブランチ、複数ターゲットへの対応
- ・ 新しい優先度の設定方法



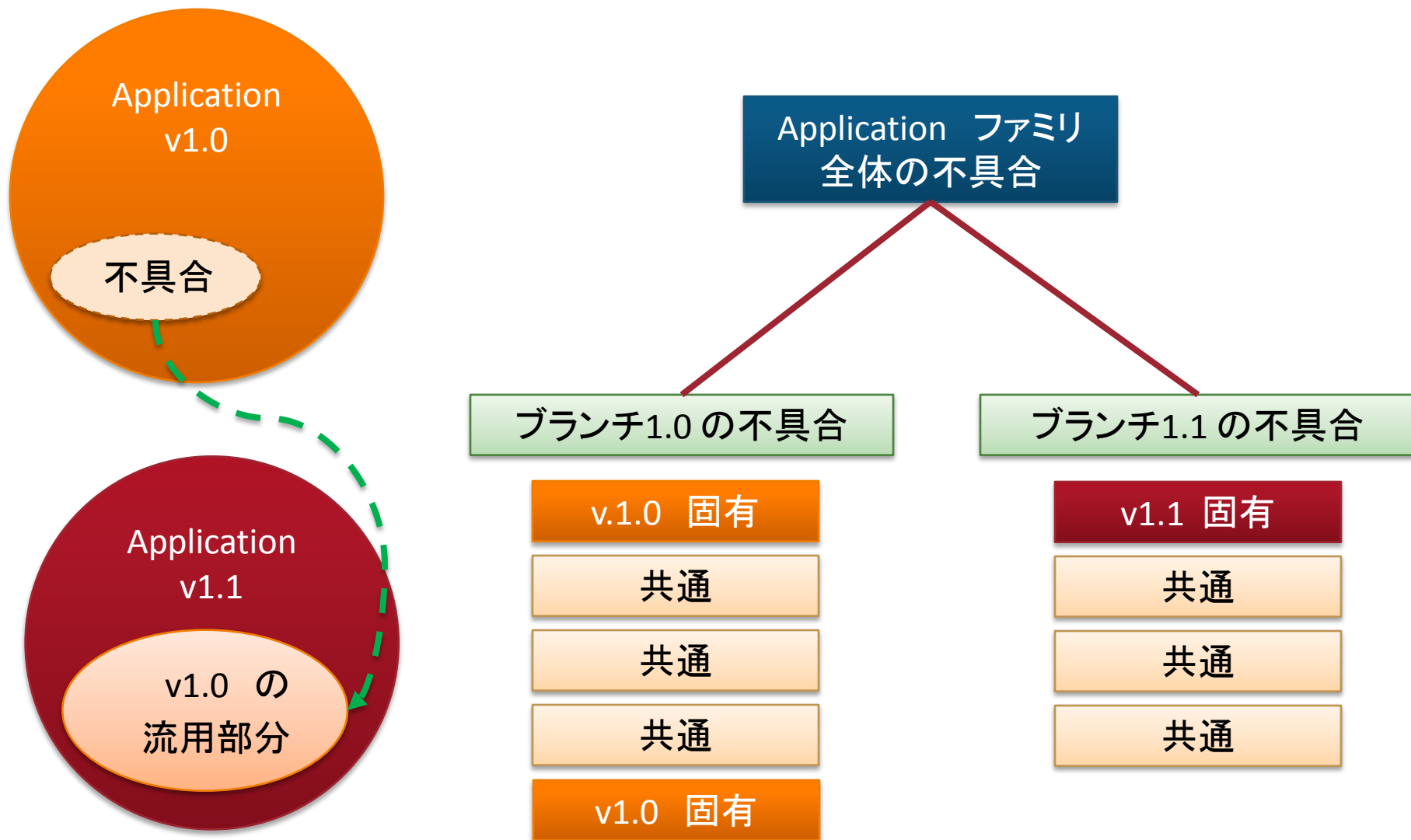


# 複数コードベースの解析結果を走査

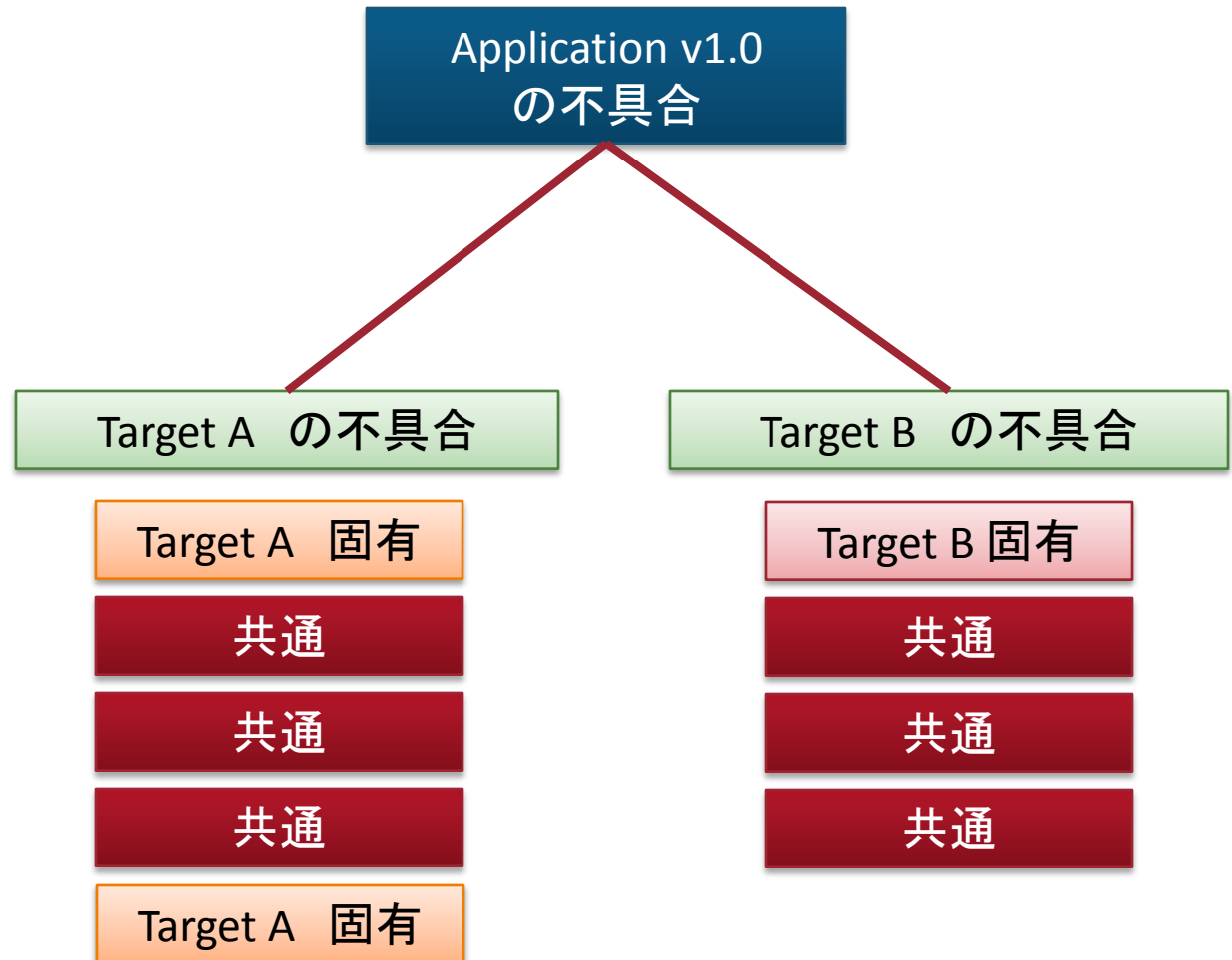
## 同じ不具合が潜んでいる箇所を特定



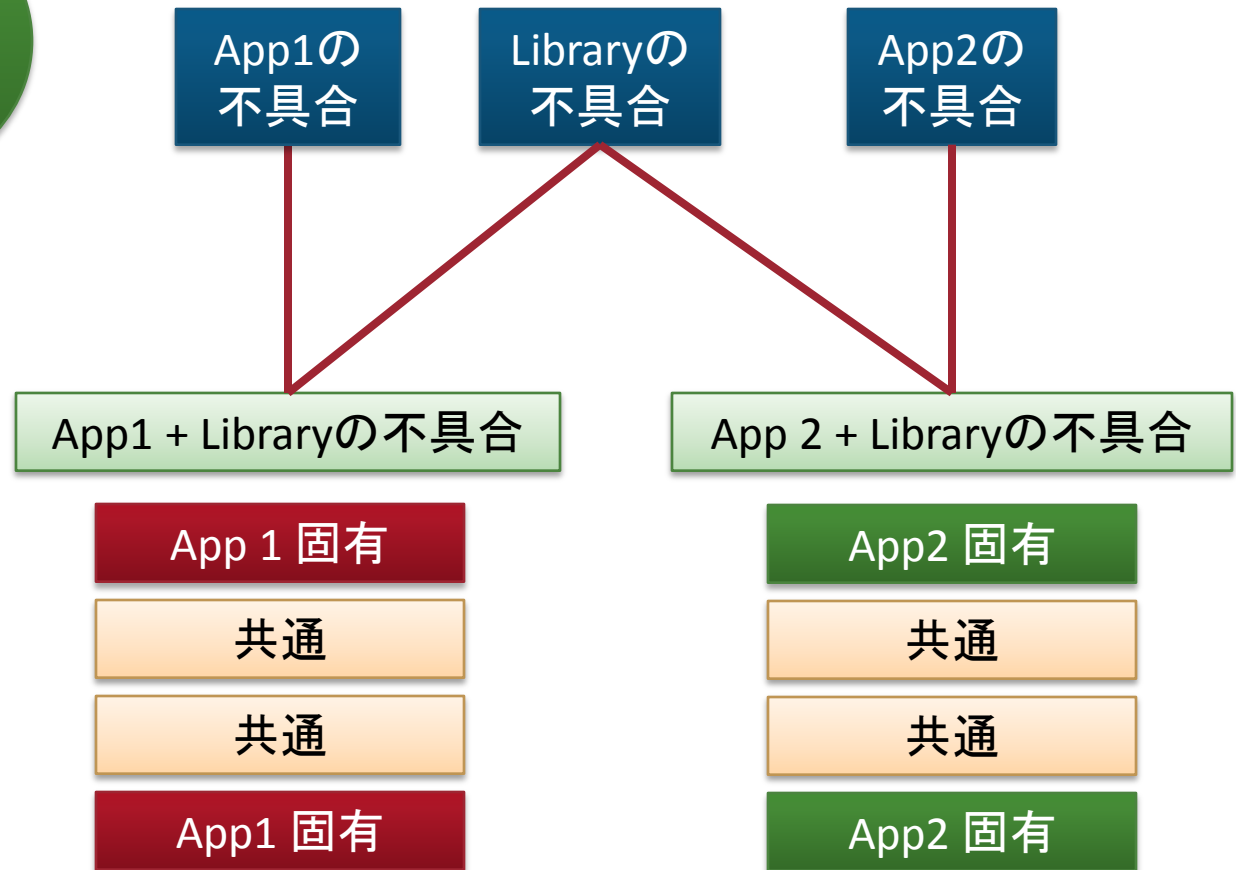
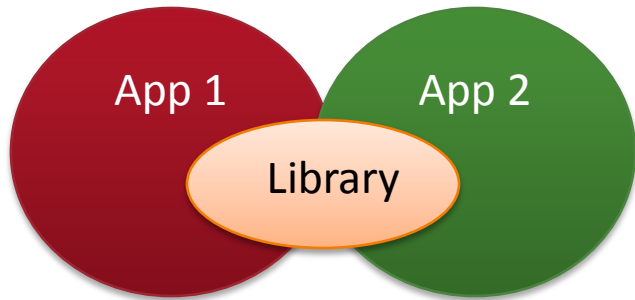
# 流用するソースコードが存在



# 複数ターゲットの場合



# 共通ライブラリが存在する場合



バージョン (リリース 年)	SLOC	関数の数	パス数	総検知不具 合数	固有の不具 合数
3.8.2 (2007)	70,716	834	217,266	70	6
3.9.1 (2009)	79,645	927	263,961	78	1
3.9.3 (2010)	80,452	932	283,495	76	0
4.0.0 beta 6 (2010)	87,244	1,052	304,821	68	13

全バージョン共通の不具合数： 44 件 (v3.8.2 からそのまま)

- リソースリーク、NULLチェックミス、解放後の利用、未初期化

平均不具合増加数：1,000 行あたり、0.6件

- このプロジェクトでは、1000行コードが増えると約0.6 件不具合が発生する

# openSSL (ターゲット毎の比較)

ターゲット	SLOC	関数の数	パス数	総検知不具合数	固有の不具合数
0.9.8i Linux(x86)	211,130	5,000	776,930	156	8
0.9.8i Windows	199,692	5,121	763,458	148	0

全ターゲット共通の不具合数: 148件

- パスがほとんど同じため、不具合の共通性は高い

Linux 側固有の不具合: 8件

- デッドコード、NULLチェック箇所のミス、外部入力データの未チェック

- ・ **静的解析は、結合レベルでのシミュレーションでこそ、自動化の威力を発揮する**
- ・ **ソースコードの流用は不具合の伝播といえる**
  - 出荷後はテストされる機会が減り、不具合を含むコードが流用される可能性が高い
- ・ **コードが追加されれば、不具合も混入する**
  - 成熟したオープンソースコード(C/C++)であっても、1,000行あたり約0.6件の不具合が新規で混入する
  - 商用コードベースの平均値は、1.5件/KSLOC。
- ・ **ツールに検知された不具合は、対処の優先度決定が重要**
  - リスクが高い不具合(手動のテストで発見しにくい、システムを止めてしまう)
  - 出荷済みのコードと新規コードの不具合を区別

# アジェンダ

- ・ ソースコード静的解析ツールができること
  - 解析エンジンの動き
  - こんなバグ見つけてます
- ・ セガ社の取り組み
  - 導入のきっかけ…
    - ・ 自動化のメリット
  - 社内運用あれこれ
    - ・ 各プラットフォームへの対応



# Questions

