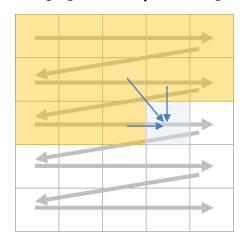
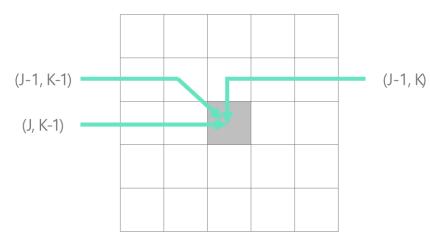
이동하기

https://www.acmicpc.net/problem/11048

- dp[i][j] = (1, 1) → (i , j)로 이동하였을 때 가져갈 수 있는 사탕의 최댓값
 - ① dp[i-1][j] + A[i][j]
 - ② $dp[i][j-1] + A[i][j] \rightarrow max(①, ②, ③)$
 - 3 dp[i-1][j-1] + A[i][j]
- 항상 아래와 오른쪽으로만 갈 수 있으므로 (i, j)에서 가능한 이동은 (i+1, j), (i, j+1), (i+1, j+1) 이 된다. 아래와 같이 dp 테이블을 for문을 돌면서 채워나가면 3 방향으로 dp값을 갱신할 수 있다.







이동하기

https://www.acmicpc.net/problem/11048

```
for (int i = 1; i <= N; ++i) {
    for (int j = 1; j <= M; ++j) {
        dp[i][j] = max({ dp[i - 1][j], dp[i][j - 1], dp[i - 1][j - 1] }) + A[i][j];
    }
}</pre>
```

- i-1, j-1 범위 검사를 하지 않은 이유 i = 1, j = 1인 경우 : dp[i-1][j], dp[i][j-1], dp[i-1][j-1]은 0이기 때문 i = 1인 경우 : dp[i-1][j] = 0 ⟨ dp[i][j-1] 이기 때문

j = 1인 경우 : dp[i][j-1] = 0 < dp[i-1][j] 이기 때문

- 이 문제의 경우 A[i][j] >=0 이기 때문에 대각선의 요소는 고려할 필요가 없었다.

3	4
1	2

3+2 보다 (3+1+2) 또는 (3+4+2)의 값이 더 크다. 만약 음수 값이 들어올 수 있다면 대각선의 요소는 고려되어야 한다.



이동하기

https://www.acmicpc.net/problem/11048

```
vector<vector<int>> dp2, A2;

Eint solve(int y, int x) {
    if (y == 1 && x == 1) return A2[1][1]; 기저
    if (y < 1 || x < 1) return 0; 참조 불가능한 값
    if (dp2[y][x] >= 0) return dp2[y][x]; 메모이제이션
    dp2[y][x] = max({ solve(y - 1, x), solve(y, x - 1), solve(y - 1, x - 1) }) +A2[y][x];
    return dp2[y][x];
}
```

