## **HW 1 Grammar**

We use F instead of \$ to denote the field reference operator. Also, we use \$ to denote the end of input (EOF), and e to denote epsilon.

```
E ::= E1$
E1 ::= E2E1'
E1' ::= E2E1' | e
E2 ::= E3E2'
E2' ::= BE3E2' | e
E3 ::= IE3 | E4
E4 ::= E5E4'
E4' ::= IE4' | e
E5 ::= FE6 | E7
E6 ::= IE6 | E5
E7 ::= N | (E1)
B ::= + | -
I ::= ++ | --
N ::= 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9
```

Note below that we do not treat B, I, N as nonterminals in the corresponding program, instead we substitute the terminals represented by those nonterminals in the program. We use B, I, N above to simplify the grammar.

	Nullable	First	Follow	
Е		++,, F, 0,,9, (	\$	
E1		++,, F, 0,,9, (	\$,)	
E1'	Yes	++,, F, 0,,9, (	\$,)	
E2		++,, F, 0,,9, (	++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E2'	Yes	+, -	++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E3		++,, F, 0,,9, (	+, -, ++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E4		F, 0,,9, (	+, -, ++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E4'	Yes	++,	+, -, ++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E5		F, 0,,9, (	+, -, ++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E6		++,, F, 0,,9, (	+, -, ++,, F, 0,,9, (, \$, )	
E7		0,,9, (	+, -, ++,, F, 0,,9, (, \$, )	

Note below that due to space constraint and simplification, we only show the values for some of the terminals. The values for the terminal 0 are similar to those for other numbers (1-9). The values for the terminal ++ are similar to those for --. Lastly, the values for the terminal + are similar to those for -.

## Predictive Parsing Table for AWK Grammar

	0	++	+	(	)	F	\$
Е	E -> E1\$	E -> E1\$		E -> E1\$		E -> E1\$	
E1	E1 -> E2E1'	E1 -> E2E1'		E1 -> E2E1'		E1 -> E2E1'	
E1'	E1' -> E2E1'	E1' -> E2E1'		E1' -> E2E1'	E1' -> e	E1' -> E2E1'	E1' -> e
E2	E2 -> E3E2'	E2 -> E3E2'		E2 -> E3E2'		E2 -> E3E2'	
E2'	E2' -> e	E2' -> e	E2' -> +E3E2'	E2' -> e	E2' -> e	E2' -> e	E2' -> e
E3	E3 -> E4	E3 -> ++E3		E3 -> E4		E3 -> E4	
E4	E4 -> E5E4'			E4 -> E5E4'		E4 -> E5E4'	
E4'	E4' -> e	E4' -> ++E4'	E4' -> e	E4' -> e	E4' -> e	E4' -> e	E4' -> e
E5	E5 -> E7			E5 -> E7		E5 -> FE6	
E6	E6 -> E5	E6 -> ++E6		E6 -> E5		E6 -> E5	
E7	E7 -> 0			E7 -> (E1)			